COMPOUND DOCUMENT PROCESSING NETWORK SYSTEM

Patent Number:

JP59064956

Publication date:

1984-04-13

Inventor(s):

OZAWA YOSHIO; others: 06

Applicant(s):

RICOH KK

Requested Patent:

☐ JP59064956

Application Number: JP19820175938 19821006

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04N1/00; G06F3/04; G06F15/20

EC Classification:

Equivalents:

Abstract

PURPOSE:To ensure an efficient application of a device and to form a system in response to the scale and to have a plan to a hot need, by attaining an integrated processing system for production of documents, copy printing, document storage and retrieval and transmission of documents within a limited area. CONSTITUTION: This system comprises a station 1, data communication stations 2 and 2', facsimile communication station 3, facsimile multi-address communication device 4, facsimile device 5, host computer 6, etc. A floor in a building responds to an island network 10 enclosed by a chain line, and an overall network of the building responds to an in-house network 20 including no public network. A circuit 7 connecting the station 2' connects plural networks 20 via a public network including an exclusive line. The circuits in the network 20 use coaxial cables, optical cables, etc.

Data supplied from the esp@cenet database - I2

(19) 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭59-64956

G 06 F	識別記号 -/00 3/04 5/20 1 0 3	庁内整理番号 80205C Z 72305B 71575B	•	9公開 昭和59年(1984) 4 月13日 発明の数 5 審査請求 未請求 (全 42 頁)
❷複合文書処理ネツトワーク・システム				東京都大田区中馬込1丁目3番 6号株式会社リコー内
②特 願	昭357—175938	@発	明者	黒瀬守澄
❷出 願	昭57(1982)10月6日			東京都大田区中馬込1丁目3番
⑦発 明 者	小沢義生			6 号株式会社リコー内
	東京都大田区中馬込1丁 6号株式会社リコー内	目3番 ⑦発	明者	東京都大田区中馬込1丁目3番
⑫発 明 者	江崎喬			6号株式会社リコー内
	東京都大田区中馬込176号株式会社リコー内	「目3番 ⑦出	願人	東京都大田区中馬込1丁目3番
⑦発 明 者	井坂攻			6号
	東京都大田区中馬込1丁	「目3番 個代	理 人	弁理士 磯村雅俊
	6号株式会社リコー内			最終頁に続く

明 細 🕏

⑫発 明 者 葭葉豊

1. 発明の名称 複合文書処理 キットワーク・システム 2. 特許 額束の 範囲

(1) 制限された地域内に配散されたケーブルに、複数の処理ステーションを接続して、ローカルでは、ファークを被立し、各処型ステーションでは、コード化された文字情報、コード化されたグラーンの情報、および國素の情報(明暗・カラー)をピット1、0または複数ピットに対応に対称の全部あるとする複合文素処理ネットファインステム。

②制限された地域内に配設されたケーブルに複数の処理ステーションを接続して、ローカル・キットワークを認成し、各処理ステーションに対して、文音の入力、作成、個級、彼字、印刷・ロンの文字段数、プログラムの作成、他ステーションのファイルの検索、プログラムの利用およびネットワーク内外とのデータ伝送の各手段の1以上を割

当てることを特徴とする複合文格処理ネットワーク・システム。

独制限された地域内に配数されたケーブルに 複数の処理ステーションを接続して、ローカル・キットワークを構成し、処理ステーション内に、並列に定行する複数のプロセスに対応した 仮想化設 示入力 波径を 砂け、 1 台の実表示入力 接位の 節値

特開昭59-64956(2)

上に、上記数数プロセスの関間をそれぞれ独立に 表示、あるいは領域分割して同時に表示すること を特徴とする複合文籍処理ネットワーク・システム。

切割限された地域内に配散されたケーブルに複数の処理ステーションを接続して、ローカル・ネットワークを構成し、各処理ステーション内にイメージ情報処理手段を散け、無処理手段により、イメージ情報のデータ圧縮、伸長、密度変換、拡大または給少、およびイメージの回転を行うことを特徴とする複合文数処理ネットワーク・システム。

の カ ア ク シ ミ リ 炭 尿 と の 間 で 線 密 度 8 本 / mm の フ ア ク シ ミ リ 炭 尿 と の 間 で 線 密 度 8 本 / mm の フ ア ク シ ミ リ 情 報 を 伝送 し 、 酸 フ ア ク シ ミ リ 情 報 を 保 度 変 換 し た 残 、 酸 イ メ ー ジ 竹 観 を ネ ット ワ ー ク 内 の 値 ス テ ー シ ョ ン と の 間 で 伝送 す る こ と を 特 数 と す る や 許 헶 求 の 郷 郎 郊 1 、 第 2 、 第 3 、 第 4 ま た は 第 5 項 配 駅 の 複合 文 術 処 理 ホ ット ワ ー ク ・ シ ス テ ム 。

(7) 前記処則ステーションは、ネットワーク外から送られた文書の発先を翻題し、劇談された発先

のステーションに転送し、また他ステーションから転送された文書を依頼先に転送することを特徴とする特許前求の範囲第1、第2、第4または第 5 項記報の複合文音処理ネントワーク・システム。

(B) 前記処理ステーションでは、複数報類の文字フォント (字形と寸法) を有し、指定されたフォントのブリントを行つて、指定されたメイル・ポックスに出力することを特徴とする特許額求の範囲が1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文物処理ネットワーク・システム。

(9) 削配処理ステーションでは、1枚のブリント・イメージに文字コード情報、グラフィック情報、イメージ情報が混在する場合、各情報が分離されて転送されてくるので、これらを飛ね合わせてブリントすることを特徴とする特許崩求の範囲第1、節2、第3、第4または第5項記載の複合文券処理ネントワーク・システム。

(10) 前配処理ステーションでは、他から 転送されてきた文梅データを、「至怠」、「皆頑」、および「親展」に分けてブリント処理を行い、さら

に自ステーションでのローカル・コピーを最優先に処理することを特徴とする特許請求の範囲第1、 第2、第3、 第4または第5項配収の複合文務処理 オントワーク・システム。

(1) 前記処理ステーションは、データ・ファイルを具備し、他ステーションまたはネットワーク外から伝送された文書をそのまま、あるいはデータ形材した後、あるいはデータ伸及して超臨、個がした後、上記データ・ファイルに保管し、他からの指示により検索して依頼元が指定するステーションに転送することを特徴とする特許が求の範囲第1、 本2、 本3、 第4 または第5 項配載の複合文書処理ネットワーク・システム。

(12) 前記処理ステーションは、デユアル・ボート・メモリを具備し、酸メモリと入出力装置間のデータ転送を直接経路で行うと同時に、ステーション内のメイン・バスを介して酸メモリと他装置側のデータ転送を行うことを特徴とする特許前求範囲作1、第2、第3、第4または第5項記象の複分文格処理ネットワーク・システム。

(14) 前記処理ステーションは、プロトコル変換手段を具備し、キットワーク内の他ステーション
あるいは公共網を介した他のネットワーク内のステーションと週間を行う際に、物理レベル、データ・リンク・レベルのプロトコル変換を行うことを特徴とする特許請求の範囲が1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文書処理キットワーク・システム。

(15) 的記処理ステーションでは、イメージ情報、 文字コード情報、グラフィック情報がページ内、

特開昭59-64956(3)

CLO 前配処理ステーションは、入出力変で(ファイルを除く)または他のネットワーク、ホスレンコンピュータ、ファクシミリ接位との入出力レベルにおいては、不統一の文書フォーマットを受したいては一元化された文のファイントを受受することを特徴とするのでのでは、第フォーマットを受受することを特徴とする。第フォーマットを受受する、第4、または第5項配帳の複合文書処理ネットワーク・システム。

(17) 前記処理ステーションは、他ステーションからプリント依頼を受け取つたときにプリント中である場合は、実行中のプリントを妨けることなく、プリント情報の文書が複数枚あつても、全文

審を受け取つてファイルし、 実行中の ブリントが 終了した後、ファイルから 取り出して ブリントする ことを 特徴 とする 特許 請求の範囲 第1、第2、 第3、 第4、 第5 および 第12 項配線の 複合文書 処理ネントワーク・システム。 3.発明の静細な 説明

本発明は、 複合文書処理 キットワーク・システム に関し、 特に 数 変、 テキスト、 グラフ、 固 像 等が 混在 した 文 書の 作成、 保管、 検索 および 酒 俑 を行うローカルエリア・キットワーク・システムに 関する ものである。

従来、局地的な文書があって・シャックのコートでは、すべて文字およびグラフィックのコード情報のみを扱うものが殆どであったが高まっては オフィス・オートメーションのニーズが高されている。まつイス・オートメーションの作成が開発されている。また、関係を取りまた、関係を取りまた。ところまでは至っていない。また、関係を取りまた。例えば、従来、ののに扱えないことである。例えば、従来、

インチ系のデータ類束では、4.5本/==あるいは
9.4本/==等の額密度の関像を扱つており、また、
2.4×24ドットの文字フォントは、6×6 ==の
文字寸法で4本/==の額密度によりディスプレイ
装置の関節に投示される。このフォントをそのまま8本/==の額密度のプリンタ等に出力して印刷
した場合には、3×3 ==の小さな文字となるため
競密度変換が必要となるが、額密度変換を行うと
文字の構成要素が消滅する等、文字の品質が劣化
してしまう。

また、高速度データ通信ではHDLC等の プロトコルを用い、また 関値通信では高速伝送のためデータの圧縮を行つているが、データ圧縮の方法やプロトコルの異なるデータ増末を1つのローカル・エリア・ネットワーク内に設けた場合、それらの間では通信が不可能となる。

また、従来、ブリンタ等で、英文のものには複数のフォントを備えたものも存在するが、邦文のものでは、ゴシック体は大きさが固定されている等、軟体と大きさの両方に対して各額のフォント

を扱えるものは存在しない。

また、ローカル・エリア・ネットワーク内にブリント・ステーションを設けた場合、処理装置の出力を印刷したり、ネットワークを介して受留した文書を印刷するのみであつて、これを複写機として使用することはできない。

さらに、従来のローカル・エリア・ネットワークでは、ファクシミリ数置等がその顕性変換を有していないので、ファクシミリ被殴等からブリント・ステーションのメイル・ポックス知事たはファイル・ステーションとファクシミリ数配間の各データ転送は不可能である。

本発明の目的は、これら従来の欠点を改善する ため、①同一時的中制限された地域内における文 書の作成、役写印刷、保管検索、および伝道を統 合的に処理することにより、機器の効率的活用を 可能にし、全システム・コストの低級を図ること、 ②システムの拡張、変更を簡単にすることにより、 規模に応じたシステム構築を可能にすること、お よびのテキスト、数表、グラフおよび剛像が現在

持間昭59-64956(4)

した文的を本格的に扱うことにより、オフィス・オートメーションのホット・ニーズに対処できること、均を海足する複合文書処理ネットワーク・システムを提供することにある。

本務明の複合文排処理ネットワーク・システムには、次の機能が具備される。

(a) 文亦作成都係 協館・・・・ワーク・ステーションにおいて、各種の文賞を作成、 超銀することができ、 例えば観楽的和文/ 改文ワードプロセッサの 側能に加えて、各種フォントの使用、 酬像の入力と超级、フォーム、グラフ、イラストおよび 籔安の作成と処理、 これらの合成編集、 ページ・レイフット、文書フォーマッティングの各機能を具備する。

(b) プログラム作成機能・・・・・ワーク・ステーションにおいて、概仰的 言語を使用してプログラムを作成する機能を具備する。

(c) 市取プログラムを利用する機能・・・・ワーク・ステーションにおいて、市取のプログラムを使用する概能を具備する。

介してステーションと外部装仮の間で文容の送受 偶を行う機能を、それぞれ具備する。

以下、本発明の実施例を、図面により説明する。 郊1図は、本発明の実施例を示す複合文数処理 オントワーク・システムの構成図である。

が 1 図において、 1 は ステーション (ワーク・ステーション、ブリント・ステーション、ファイル・ステーション (O C R ステーション等)、 2 は データ・コミュニケーション・ステーション (以下 P C S)、 3 は ファクシミリ・コミュニケーション・ステーション (以下 F C S)、 4 は ファクシミリ 顔 敬聞、 5 は ファクシミリ 数置、 6 はホスト・コンビュータである。

また、複数のアイランド・ネットワークからな り、公共期を含まない20で示されるレベルをイ (a) ターミナル機能・・・・・ワーク・ステーションにおいて、コミユニケーション・ステーションを介して接続される鼓熕のファイルの検案、およびブログラムの利用等を行う機能を具備する。

(e) 印刷機能・・・・・作成された文書を、ブリント・ステーションにおいて印刷する機能を具備する。 (f) 複写機能・・・・・ブリント・ステーションにおいて、顕常の複写を行う機能を具備する。

(g) 保管機能・・・・・作成された文化を、ファイル・ステーションおよびワーク・ステーションにおいて保管する機能を具備する。

(b) 検索機能・・・・ワーク・ステーションからファイル・ステーションおよびワーク・ステーション のファイルを検索する機能を具備する。

(1) 文字 駅 設 機能・・・・・ワーク・ステーションから 手 特 き 文字 を 入力 し、 OCRステーションを 使用 してコード変換する 機能を 具備する。

(d) 伝達機能・・・・ローカル・ネットワークを使用 して、各ステーション間で文称の送受倡を行う機 能、およびコミユニケーション・ステーションを

ンハウス・キットワークと呼び、例えば、1つの 越物内の全キットワークをこれに対応させる。 DCS 2を結ぶ回線では、専用回線を含む公共網 であつて、複数のインハウス・キットワーク20 を結合する。インハウス・キットワーク20 のの回線は、例えば同軸ケーブル、光ケーブル等 現される。公共網でで結合された複数個のインハウス・キットワークからなる本発明のトータル構 成を、グローバル・キットワークと呼ぶことにす

なお、インハウス・ネットワーク1 O'には、FCS 3 が接続されており、この FCS 3 には直接または同程製匠4を介して複数例のファクシミリ酸匠 5 が接続されている。

第2凶、常3凶は、それぞれDCSの捻殺の変形を示す凶である。

如 2 図では、複数のアイランド・ネットワークが1つのDCS 2を共用して、1つのインハウスネットワークを構成しており、公共和7で2つのインハウス・ネットワークが結合されている。

特間昭59-64956(5)

前3 図では、インハウス・キットワーク内の酒 個 機能を有する D C S 2 と、公共網の酒偶機能を 有する D C S 2′の 2 つに機能を分担したものである。

第4図は、本発明の実施例を示すアイランド・ *ントワークの幹網構成図である。

ステーション1は、その機能によつて数額類のステーションに分けられる。すなわち、ワーク・ステーション (WS) 11と、ブリント・ステーション (PS) 12と、フアイル・ステーション (MS) 14と、OCRステーション (OCRS) 15と、DCS16と、FCS17とに分けられている。

これらのステーションは、アイランド・ネットワーク内のケーブル19に接続されて、1台または役飲台ずつ散けられる。 第4図に示すように、各ステーションは、ステーション内の通信制御装置 (CCU)とトランシーパ (TR)を介してケーブル19に接続される。

(a) ワーク・ステーション11が分担する機能 (a

-1) 文称(テキスト、グラフィンク、イメージ (ビクセル)の混合情報またはその中の一部の報 概の情報)を入力する機能を有する。

ここで、テキストとは、コード化された文字の **纵合であり、グラフィックとはコード化された図** 形情報であり、例えば直紋、円、円弧等を描かせ るコマンドの集合である。また、イメージ(ビク セル)とは、爾像を剛楽(ドツト・ピクセル)単 位に分割して、國業の白風物報あるいは明暗、カ ラー情報をピットの"1","0" で対応させたビッ ト列情報であつて、ダ4図のスキャナ1171か 5入力される。なお、スキャナ1171からは、 文字や図形情報も入力できるが、入力された時点 では、これらはイメージ竹報として扱われる。 (a-2)文容を作成編集する機能を有する。す なわち、標準的和文、飲文、ワードプロセッサの 機能に加え、各型フォントの使用、関係の編集、 フォームの作成、グラフの作成、イラストの作成、 数妻の作成と処理、これらの合成綱鉄、ベージ・ レイアウト、文哲フォーマッティングの各機能を

有している。

(a - 3) ブログラム作成機能を有する。 すなわち、領導的質額を使用してプログラムを作 成する機能である。

(a-4)ターミナル機能を有する。

すなわち、コミュニケーション・ステーション 16,17を介して接続されるホストコンピュー タ6のファイルの検索や、プログラムの利用等を 行う機能である。

(a - 5)保管機能を有する。

すなわち、ワーク・ステーション 1 1 で作成した 文明 あるいはファイル、 および ファイル・ステーション 1 3、 ホスト・コンピュータ 6、 ファクシ ミリ 数図 5、 他のワーク・ステーション 勢から 転 送されてきた 文 8 あるいは ファイル 等を 保管する 優能である。 なお、イメージ情報は、 指定によつ てデータ圧縮してから保管することができる。

(a - 6)検索機能を有する。

すなわち、ファイル・ステーション13および自 ワーク・ステーション11のファイルを検索する 機能を有し、他のワーク・ステーション11のファイルに対しては検索可能あるいは不可能の両方の状斑を設定することができる。

(a-7)伝遊姫能を有する。

すなわち、ネットワークの資源を使用して、他のステーション、ファクシミリ教徒5との間で文格あるいはメッセージの送信、受信を行う機能を有する。なお、イメージ情報は、指定により、データ圧動して転送することができる。

(b) ブリント・ステーション 1 2 が分担する 切能 (b - 1) 他のステーション、ファクシミリ 数 配 5 等から 転送されてきた 文 むを、 抗定のメイル・ボックスに ブリント・アット する 概能を 有する。 (b - 2) ブリント中に 転送されてきた 1 以上の文 称を一時的にファイルに 保管 し、 ブリントが終了してから、ファイルより 取り出してブリントする 切能を 有する。

(b-3) 転送されてきた情報中に、圧縮された イメージ情報、テキスト情報、グラフィック情報 が存在する毎合には、それらをプリント・イメー

持周昭59- 64956(6)

ジに変換してプリントする機能を有する。

(b-4) 1 枚のブリント・イメージに、テキスト、グラフィック、イメージが混在する場合、これらは分離されて転送されてくるが、これらを食ね合わせて(合成して)ブリントする機能を有する。

(b-5) 各棚フォントを具備し、指定されたフォントでプリントする機能を有する。

(b-f) が 4 凶における ブリント・ステーション 1 2 の スキャナ 1 2 3 2 から文帝を入力して、ローカル複写を行う機能を有する。

(c) ファイル・ステーション13が分担する機能、(。-1) ワーク・ステーション11から転送されてきた文布あるいはファイル等を保管する機能を有する。

(c-2)他のアイランド・ネットワーク内のワーク・ステーション11、他のインハウス・ネットワーク内のワーク・ステーション11、毎から 転送されてきた文数あるいはファイル等を保管する機能も有する。

ミリ被殴ち等のスキャナから入力され、転送されてきたイメージ情報としての文字まじり文称を受け取り、この中の文字をOCRで解錄してコード化情報に変換し、指定されたステーションに転送する機能を有する。

(t) データ・コミユニケーション・ステーション16 が分担する 似 能 、

(ま-1) 第1図~第3図に示すように、他のアイランド・ネットワーク内のステーション、または他のインハウス・ネットワータ内のステーションとの通信を行う機能を有する。

(r - 2) 他のアイランド・ネットワーク内のステーションと通信する際に、各レベルのプロトコルは、アイランド・ネットワーク内のブロトコルと同一にするか、あるいは必要に応じて勢型レベルのプロトコルを変える機能を有する。参考の場合には、DCS16内で物型レベル・プロトコルの変換を行う。

(r - 3)公共関フを介した他のインハウス· キットワーク内のステーションと通信する際に、物

(o-3) ワーク・ステーション 11の依頼により、指定された文件、ファイル、あるいはレコードを検索し、依頼元が指定するステーションに転送する機能を有する。

(a) メイル・ステーション 1 4 が分担する機能、 (a-1) ステーション間の文哲が信(電子メイル)として、発信者からのメイルをメイル・ステーション 1 4 内の死先別メイル・ポックスに割削する機能を有する。

(a-2) 受信者の ステーションにメイルが 到着 したことを逆知する 機能を有する。

(d-3) 受信者のステーションが必要なとき、メイルを取り出すことができる機能を有する。
(d-4) 被数の発先(あらかじめ登録されたグループ)に対して、同報を送出する機能を有する。なお、上記(d-1)~(d-4)の各機能を、ファイル・ステーション13、DCS18あるいはFCS17に具備させることも可能である。
(e) OCRステーション15が分担する機能、
(•-1)ワーク・ステーション11、ファクシ

型レベル、データ・リンク・レベルのプロトコル 変換を行う機能を有する。

(エー4)エミユレータを備え、ホストコンピュータ 6 と前借する機能を有する。

(s - 5) 各レベルのプロトコル変換手段を備えて、プロトコルの異なる他システム内のステーションと頭偶を行う機能を有する。

(g) ファクシミリ・コミユニケーション・ステーション 1 7 が分担する 機能、

(g-1) ステーションから送られてきた文存の データ・フォーマット (テキスト、グラフィック、 圧納された、あるいは圧紛されていない 1 2 ドッド/mmのイメージ・データ) を、フアクシミリ・ データ (8 ドット/mmの圧納データ) に変換して、 公衆刺 7 を介してファクシミリ被間に送ぼする機能を有する。

(8-2) ファクシミリ酸ほから近られてきたデータを、上配ステーション・レベルのデータ・フォーマットに変換して、ステーションに 転送する 協能を有する。

特間昭59-64956(ア)

(8-2) 一時的に、ステーション・レベルのフォーマットで、文称ファイルとして操管する機能を有する。

(a-3)宛先名あるいは宛先電話番号を記憶し

て、必然に応じそれらを参照する機能を有する。
このような機能を分担する各ステーシュは、テーク・システムは、テーク・システムは、テースト (クード)、グラフィックの最も 効率 よく 動 (なっという で (なっという (なっという) (なっという (なっという (なっという) (なっという (なっという) (なっという (なっという) (なっという)

ワーク内で扱われるとき、およびメモリ内に格納

されるときの形態は、コード、ベクトル、あるい

はピクセル(イメージ)の形で2錐情報となつて

おり、ここでピクセル情報は圧縮された形である。

システムへのデータの入力方法としては、ワーク・ステーション11のキーボード1172、デジタイザー、スキャナ1171から入力する場合と、外部からファクシミリ信号として適信回線を介して入力する場合と、ホスト・コンビュータ 6 からコード入力する場合とがある。

ビクセルであるため、データ圧組されたフォーマントを復元し、関西表示用のピクセルに設出内に登出内に光行ってからディスプレイ1161に送出内に光の内があるので、は、メモリ内によってのないは消失するかを決けるのは、アイランド・ネントのの信号は、特徴には、アイランド・カるには、アイクを受験を行った後、送信される。

また、送出先がブリント・ステーション12の 場合、原則的には、ブリント・ステーション12 が印刷中でなければ直ちにブリントされ、印刷中であればメモリ内に一時格納された後、原質を符 つて印別される。ブリント・ステーション12に は、3つの優先レベルがある。その新1は、ブリ ント・ステーション12のスキャナ1232から 飲み込まれるローカル・コピーであつて、この場 会、ブリント・ステーション12が他の仕事をし ていても、その仕事はページ単位で中断されて、ローカル・コピー・モードに変り、ローカル・コピー・モードに変り、ローカル・コピーが実行される。第2が「歪魚」のタグを付加した仕事であり、なるが「普通」の仕事の依頼には、すなわち、ネットワーク内からの仕事の依頼には、「歪魚」と「普通」があり、「歪魚」の仕事は、現での付加された仕事は、現で中の仕事が終り次が、吸出して取行される。「整漁」と「普通」の任事は、仮原の到着間に処理される。「至魚」と「普通」の区別は、レートのプログラマブルな課金処理機能によって週用できるようになつている。

次に、スキャナの利用方法として、大抵文母の 入力がある。この場合、ワーク・ステーション11 のスキャナ1171から入力されたピクセル情報 は、OCRステーション15に送られ、ここでコードに変換された後、返送されてくる。

また、ワーク・ステーション 1 1 において、文字、グラフ (イラスト)、 数が 混合された 文南を作成する場合、文字はキーボード 1 1 7 2 から、イラストはデジタイザから、数はスキャナ1171

特開昭59- 64956(8)

このようにして作成された複合文書がメモリに格納されるとき、コード、ベクトル、圧縮されたピクセルの形で格納される。また、この複合文書を、削述のイメージ情報と同じように他のワークステーション11、FCS17、ブリント・ステ

- ション12に送出する場合、他のワーク・ステ ーション11は送られてきたコード、ベクトル、 圧縮されたピクセル情報を受け取り、これらの情 級をディスプレイ1181に炎示するために、コ ードをキャラクタ・ジェネレータ (C G) により、 ベクトルをグラフィンク・ジェネレータ (GG) により、またピクセルを伸長することにより、ピ ツトマツブ・メモリ上にピツト・ストリームを段 阴する。このピット・ストリーム情報をディスプ レイ1161のピデオRAM118にDMA 伝送 すれば、送川側のワーク・ステーション11と全 く同じ怕報が受取り側のワーク・ステーション11 のディスプレイ1161上に表示されることにな る。同じようにして、プリント・ステーション12、 ファイル・ステーション 1 3 も、ピツト・マツブ メモリ上にピット・ストリームを展開し、それ以 後の処理は削述のピクセル併報と同じ手続きで、 プリントあるいはファイル格齢を行う。

第5図は、本発明の契飾例を示すワーク・ステーションの外観斜視凶であり、第6図はワーク・

ステーションの全体プロック図であり、第7図から第17図まではそれぞれワーク・ステーションを構成する各処理装置の構成図であり、第18図はワーク・ステーションで実行されるソフトウエアの観明図である。

ワーク・ステーション 1 1 は、、 第 5 図に示すように、 きわめてコンパクトに 標底されて おり、 座席の 正而に 高解像度 C R T ディスプレイ 1 1 6 1、 その 前面に スキャナ 1 1 7 1、 キーボード 1 172、マウス 1 1 7 3 が配配され、 庶席の 側面にフロツビー・ディスク 1 1 8 1、11 9 2 が配置されている。 本央は例では、 1 つのアイランド・ネットワーク内に、フーク・ステーション 1 1 が 2 台 接続される。

ワーク・ステーション 1 1 は、的述のように、各額の 機能を具備して おり、かつイメージ情報のように 扱う D も B 大な ものがあるため、 複数 例のプロセッサ (CPU) を配置して、並行処理を行う。 すなわち、 然 6 図に示すように、メイン・プロセッサ 1 1 1 2 をマル

チバス 1 1 1 0 で 結び、 両 岩 間 の 通 信 を メ モ リ 1 1 3 を 介 し て 行 う 。 両 岩 間 の 承 結 は 、 割 込 み 信 号 あ る い は ス テー ォ ス 信 号 に よ り 行 い 、 ブ ロ セ ッ サ 1 1 1 か ら 1 1 2 へ の 阿 像 デ ー タ の 転 送 は 、 メ モ リ 1 1 3 を 介 し て 行 う 。

両プロセッサ1111、112にはそれぞれローカル・パス1111、1121が接続され、それらのローカル・パス1111、1121にはメモリ114、パラレルI/Oを介した入力被限11
 71~1173、イメージ処理ユニット1151
 1153、コントローラ118を介した外部メモリ1181、1191、1192、コントローラ118を介した外部メモリ1181、1191、1192、コントロータ118を介したCRTディスプレイ1161、および通信制御数限120が接続されている。

以下、各ボードおよび各ユニットについて、説明する。

(I) プロセッサ 1 1 1 (C P U 1) は、ワーク・ステーション 1 1 のメイン・プロセッサとして 機能し、ディスプレィのための仕事を除くすべての仕事を目どる。したがつて、ワーク・ステーショ

特開昭59~64956(9)

ン11のOS(オペレーティング・システム)は、このプロセッサ111上で走行する。また、アイドル状態のとき、診断プログラム(Diagnostio Program)を走行させることができる。その他、パラレルI/O、シリアルI/Oボート、タイマ、関込制御回路を内蔵する。

(II) アロセッサ 1 1 2 (C P U 2) は、前述のように プロセッサ 1 1 1 の従 网 的 存在 で あ り、 C R T ディスプレイ II 関像 処理 専用 で 動作する。 プロセッサ 1 1 1 からメモリ 1 1 3 を 介 し て 送 ら れ て 米 る 文字 コード、 ピク セル (pixel)、 および ベクトル (vector) 夢を 用いて、 最終的な 絵 ま じ り 文 街 ピット・マップを R A M (3 2 0 K B) 上に 合成する。 そして、 完成 した 絵 ま じ り 文 谷 ピット・マップを C R T コントローラ 1 1 6 内の V R A M (1 9 2 K B) に 転送する。

他CRTコントローラ116は、高解像度CRTディスプレイ形水平、鑑应問期信号および映像信号を発生する。要示用メモリとしてVRAMが内裁され、データはプロセンサ112内のRAM

から 転送される。この コントローラ 1 1 6 は、和 文用 ランドスケープ (LANDSCAPE) 烈 C R T と 英文用 ポートレイト (PORTRAIT) 烈 C R T の 両 タイプを 制 御 することが できる。

(M 高解 像 及 C R T ディスプレイ 1 1 6 1 としては、和文用のランドスケーブ型(解像度 1260×945ドント)と、英文用のポートレイト型(解像度 9 4 5 × 1 2 6 0 ドント)のモノクロのラスタースキャン方式とが接続可能である。

(V)メモリ 1 1 3 は、プロセンサ 1 1 1 か 5112 に 順像データ(文字コード、ピクセル、ベクトル) の 転送のために使われる。メモリ・エリアの一部 に、キャラクタ・ジェネレータが存在する。メモ リ・アドレス空間は、1024KBである。

(v)メモリ114は、ワーク・ステーション1のメイン・メモリであつて、メモリ・アドレス空間は1.5 MBである。また、デユアル・ボート機能、つまりローカル・バス1111とのインタフェースとパラレル I / O モジュール117とのインタフェースを備えている。これによつて、パラレル

1 / O モジュールから直接スキャナ・データが転送され、またキーボードおよびマウス (カーソル位間の指示) のコードも転送される。

がパラレル I / O 1 1 7 は、パラレル I / O インタフエースとして 1 2 ポート (9 6 ピット)を 具備し、スキャナ・データ(キーポードおよびマウスのデータ)をローカル・パス 1 1 1 1 を介す ことなく、直接メモリ 1 1 4 に 転送する。

(WII) キーボード1172は、3額 (カナ漢字変換用、タブレット漢字入力用、英文相)の文字キーと、16個のフアンクション・キーを具備している。

以マウス1173は、オペレータがカーソル位 置を指示するために用いるものである。

♡スキャナ1171は、競取サイズが最大A3で、 解像度が12ドット/ == (300DP1) であり、ブック報とシート型の両方を競取ることができる。

- MFDC/HDC118は、FDD (フロツヒー・デイスク・ドライブユニフト) とHDD (ハ

ード・デイスク・ドライブニニット) の両方の 制御を行う。

(d) F D D 1 1 8 1 は 両面 倍 密度 (1 M B / D R I V E) の も の が 1 台 接続 さ れ 、 通常 は 使 用 さ れ な い が 、 H D D 1 1 9 1 . 1 1 9 2 の バック アップ 用 と して 用 い ち れ る 。

(MI) H D D 1 1 9 1 . 1 1 9 2 は、記憶容銀(1 0 M B / D R I V E) のものが 2 台接放され、 O S 、 ブログラム、ローカル・ファイル、カナ漢字変換用辞な、およびキャラクタ・ジェネレータが格納される他に、ログ・アクト用メモリとしても用いられる。

(XIV) イメージ・プロセシング・ユニット (IPU1) 1151は、2 WDCH (データ圧縮・再生) の 機能を有する。

(XV) イメージ・プロセシング・ユニット (IPU2) 1152は、 密度変換・拡大/ 超小を行う 倒能を有する。密度変換としては、12→4ドット/mm、12→6ドット/mm、12→8ドット/ 83、8→12ドット/mmがあり、拡大/縮小とし

Building the second of the operation between groups and the second of the second

特開昭59- 64956 (10)

ては、 0.5 ~ 2 倍の間を 0.1 ステップずつ設定可能である。

(xvi) イメージ・プロセシング・ユニット (IPU3) 1153は、イメージ回転機能を有する。 1ステップで+90° ずつ回転する。

CANID 通信制御技費 120は、ローカル・キットワークを介して伝送されるデータの投受に関する制御を行い、少なくともデータリンク・レベルをまでの財際を含むでいるという。するというでは、データリンクを介しているというがありない。では、アドレンンの対象の関連としては、データ・エンコード(びの関連)があり、また、(ブリアンルの生成/デュード)およびチャキル・アクを出りに、イビット送信/受信、キャリア検知、衝突検出)がある。

(xvii) トランシーパ (TR) は、ローカル・ネツ トワークの通信媒体 (同軸ケーブル) と直接接続 第7図は、第6図におけるプロセッサ111の 内部構成図である。

プロセッサ 1 1 1 は、ローカル・パス 1 1 1 1 とマルチ・パス 1 1 1 1 0 の 前方をコントロールできるようになつている。ローカル・パス 1 1 1 1 1 とマルチパス 1 1 1 1 0には、それぞれパス 使用を管理するパス・アービタ 1 1 3 0, 1 1 3 4 と、制御 似号を一時格納するパッファ 1 1 3 1, 1 1 3 5 と、アドレス 信号の パッファ / ドライパ, アドレス 信号の パッファ / ドライパ, アドレス の入出力 パッファ / ドライパ、データ・パス・タの入出力 パッファ / ドライパ、データ・パス・トランシーパ 1 1 3 3, 1 1 3 7 とが接続され、各パッファ からパスを アクセス する データを出力 させる か否 かの 制御を、 C P U 1 1 1 1 2, 1 1 1 3、パス・コントロール 1 1 2 3、パス・セレクト回路 1 1 2 5 等により行う。両方のパス 1 1 1 0,

1 1 1 1 1 から 朝込 信号が入力すると、 内部で 処理 できる 数が 7 レベル 存在 するので、 それらのいく つかを 内部と ローカル・パス 1111 とマルチバス 1 1 1 0 とに、 関込 み 用マルチブレクサ 1 1 2 8、 1 1 2 7 で 朝り 提つて 使用する。 パイト / ワード 創御 回路 1 1 2 8、 1 1 2 9 は、 データ・パス・トランシーバ 1 1 3 3、 1 1 3 7 を 軽由する データ が パイトか ワードかにより、 セント 位限を 切り 替える。

一方、パラレル I / O 1 1 1 1 6、シリアル I / O 1 1 1 7 およびタイマ 1 1 1 8 が配限されており、外部からコネクタを介して高辺データの投受が可能になつている。クロック発生器 1 1 2 1 からのクロックで動作するタイマ 1 1 1 1 8 は、シリアル I / O 1 1 1 7 でポー・レイトのクロックが必要なときにこれを出力する。チップ選択回路1 1 1 5 は、これらの I / O、タイマを選択するためのものである。また、クロック発生器1120は、C P U 1 1 1 2 . N P U (数

做請奪用CPU)1113は、ROM1124に 格約されているプログラムを返行することにより、 プロセッサ111内のバッファ、「/O、マルチ プレクサ筍をダイレクトに管理する。

プロセッサ 1 1 2 に おいても、ローカル・バス 1 1 6 1 とマルチ・バス 1 1 1 0 の 両方に アクセスすることが 可能であつて、それぞれのバスにアービタ 1 1 5 5 , 1 1 6 0 、アドレス・バッフア 1 1 5 7 , 1 1 6 2 および データ・バッフア 1 1 5 8 , 1 1 6 3 が接続される。また、 ブロセッサ 1 1 2 には、 飲まじり 文称ビット・マップを形成するための R A M (3 2 0 K B) 1 1 4 1 が 歌け 5 れており、メモリ・コントローラ 1 1 4 2 の 例 の下に入力バッフア 1 1 4 4 と 出力バッフア 1 1 4 5 を介して データ の 得き 込み、 読み 出しが行われる。 R A M 1 1 4 1 には、 1 行がアッバー 8 ビット、ロワー 8 ビットの計 1 6 ビットで再き 込

持開昭59- 64956(11)

まれるので、コントローラ 1 1 4 2 は T ンパーとロワーのいずれを T クセスするか 選択する。R O M 1 1 4 3 は、C P U 1 1 4 0 の プログラムを格納するものである。 割込みマルチブレクサ1 1 5 4 は、プロセッサ 1 1 1 と同じように、マルチ・ベス 1 1 1 0 とローカル・バス 1 1 6 1 から割込みがあつたとき、これらを受け付けて、各レベルに割り当てる。

なお、タイマや朔込み回路等は、CPU1140 の内部に組み込まれている。

RAM (256KBあるいは512KB) 1180は、ワード単位の構成であるため、データがバイト単位で入力すると、メモリ・コントローラ1166はアンバーかロワーかを識別して切替える。RAM1180への入出力時には、エラー・デテクタ1167により入出力データのチェックを行う。

マルチ・パス1110には、アドレス・パツァ

711756 = ントロール・パツフ71176と データ・パツファ1177が舒統され、アドレス 伯号、コントロール伯号およびデータの投受を行 う。 1 枚のメモリ・ポードには、 5 1 2 K B のメ モリ容欣が格納されるが、プロセツサ1711、112 からはさらに広範囲の1M~2MBのメモリ・ア ドレスをアクセスできるため、複数のメモリ・ポ - ドが使用される。スイッチ1169は0~512 K B の指定を行うスイッチであり、セレクタ11 70によりパッファ1176、1177を選択す る。 5 1 2 K B ~ 1 M B の メモリの 指定は 、 別の ポードのスイツチにより行われる。また、スイフ チ1178は、RAMコントローラ1166のイ ニシャル設定スイツチである。スイツチ1178 でセットされ、シフト・レジスタ1179で指定 されたコードを読み込んだコントローラ1166 は、電源投入とともにそのコードにより指定され た内容の処理を行う。

このメモリ114は、ローカル・バス1111 とパラレル I / 0 117に接続されたプライベート・バス1174の両方に接続されたプライベート・バス1174の両方に接続されており、いずれか一方のデータを処理している間に他方のバスからアクセスされた場合には、待機させる。すなわち、RAMコントローラ1190は、RAM1189の読み出し中に密き込み要求があつた場合には、待ち合わせ指示、切り替え等の観測を行う。メモリ113と同じように、エラー・デテクタ1193おおけられている。

第11回は、第6図におけるCRTコントロー 9116の内部供成図である。

プロセンサ 1 1 2 からローカル・バス 1 1 6 1 を介して送られてきたピント・マンブ・データを、アドレス・バンファ 1 2 0 7、コントロール・トランシーバ 1 2 0 9 を介して受け取り、グラフィンク・コントローラ 1 1 9 9 を終てピデオ R A M 1 2 0 0 に一時配億した後、バラレル・シリアル変換器

1 2 0 3 でシリアル・データに変換して C R T ディスプレイ 1 1 6 1 に出力する。

すでに、絵まじり文称ピット・マップの形頭で送られてくるため、リフレッシュ・メモリのピデオ R A M 1 2 0 0 の内容をそのまま側面に表示するという機能を差行する。

したがつて、グラフィック・コントローラ1199 も、リフレッシュ・カウンタを内談して、 D R A Mコントローラ1201やアドレス・ラッチ1202を制御するのみであり、 D R A Mコントローラ1201はダイナミック M O S R A Mのビデオ R A M 1200を短期的にリフレッシュする。データ・トランシーバ1204は、逆向きにピット・マップ・データを転送するときには、入出力の方向を切替える数の制御を行う。

第12図は、第6図におけるパラレル I/O 117の内部構成図である。

このパラレル J / O . 1 1 7 のポードは、汎用性があるため、コネクタ J 1 ~ J 4 に 何を接続してもパラレル・データのインタフェース機能を持

持開昭59- 64956 (12)

たせることができる。 実施例では、スキヤナ11 71、キーボード1172、マウス1173が接続されている。 プロセンサ111の指令によつてパラレルI/O 117のIOプロセンサ1210はROM1224に格納されたプログラムを実行し、8ピント・パラレル、18ピント・パラレル・データの入出力動作を行う。

例えば、キーボード1172からの入力データをメモリ114に記憶するときには、コントロール・トランシーバ1221、アドレス・トランシーバ1223からブライベート・バス1174を介してメモリ114にアクセスし、パラレルにデータを送出する。また、スキャナ1171からの入力データをイメージ処理ユニット1153に送出するときには、アドレス・トランシーバ1215、コントロール・トランシーバ1216、データ・トランシーバ1217からローカル・バス1111を介してイメージ処理ユニット(IPU3)1153にバラレ

IPU1151は、國像処理のうち圧縮・伸展の処理を、IPU1152は整度変換、拡大、結合の処理を、IPU1153は簡素の変換、拡大、結合の処理を、IPU1153は簡素の処理を表している。すなわち、可信回線に送出するためには、データを圧縮して伝送時間と記憶等限の節約を行うことが必要であり、一方、プロセンサ112で処理したり、CRTディスプレィ1161に表示するためには、圧倒されたデータを伸展して元のイメージ(ピクセル)情報に戻す必要がある。

IPU1151では、ローカル・バス1111からアドレス化号、制御信号、データをそれぞれアドレス・トランシーバ1263、コントロールトランシーバ1264、およびデータ・トランシーバ1265で受け、アドレス選択回路1262により人力データ・パンファ1256をアクセス

各 バ ラ レ ル I / O 1 2 3 0 ~ 1 2 3 3 の 動作は、 バ ラ レ ル I / O コ ン ト ロ - ラ 1 2 3 4 に よ り 関 御 さ れる。

第13回は、第6回におけるフロッピー・ディ スク・ハード・ディスク・コントローラ (FDC/ HDC) 118の内部構成図である 。 コネクタ JIには フロツピー・デイスク・ドライ プ1181, コネクタJ2、J3にはハード・デ イスク・ドライブ1191、1192が接続され、 これらはそれぞれ、フロウビー・デイスク・コン トローラ1237、ウインチエスタ・デイスク・ コントローラ1239により制御される。プロセ ツサ111の指令によつて、10プロセツサ12 35がROM1244に格納されたプログラムを **英行し、ハードおよびフロツビー各ディスク・ド** タイ·ブの側御を行う。前述のように、平常時はハ - ド・ディスクの普込/競出を行い、際客時等に **パックアツブとしてフロツビー・ディスクでこれ** を代用する。

第14図、第15図および第16図は、それぞ

し、データをここに一時格納する。ステータス・レジスタ1261では、圧縮か伸接かを絞別し、コントローラ1200により圧縮伸接器1253を制御して処理を行う。圧縮・伸接器1258で対する際にはバラレル・シリアル変換器1258でシリアル・データにして入力し、圧縮・伸接器1258でシリアル・データにして入力し、圧縮・伸接器1258でシリアル・データに反応には、シリアル・パス11257に一時格納し、ローカル・パス111に送出する。

次に、密度変換の必要性として、例えばスキャナ1171から入力された樹像は12本/==の辞であり、CHTディスプレイ1161に要示するときには4本/==のままでよいが、特に写真のところだけ拡大または熱少して設示する場合もあり、またブリント・ステーション12に転送して印刷する場合、コミュニケーション2に転送して印刷する場合には、対して16,17に転送して通信伝送する。また、ブロセッサ111で処理し、メモリ113に格納す

特開昭59- 64956(13)

密度変換用のIPU1152、回転用のIPU 1153においても、変換処型回路1254,1 255以外は全く同じ経路で、同じ制御が加えられる。

第17例は、 56 図における 通信制御装置 (C C U) 120の内部解成図である。

C C U 1 2 O は、ローカル・ネットワーク・ケーブル 1 8 からステーション内のローカル・バス1 1 1 1 にデータを中継し、またローカル・バス1 1 1 1 からケーブル 1 9 にデータを中継する。その場合、ローカル・ネットワークのデータ投受に必要なプロトコルにしたがつて、他のステーションと会話を行う。E S I (インタフェース)

アには、最大1500パイトのパケット・データ が一時格納される。

1 8 図は、本発明の実施例を示すワーク・ステーション 1 1 のソフトウエアの構成図である。ワーク・ステーション 1 1 では、オペレーテイング・システム (OS) 1 2 9 0 と、OSの機能を補助する各プロセツサ (システム・ソフトウエア) 1 2 9 1 ~ 1 2 9 9 と、アブリケーション・プロセツサ (ユーザ・アブリケーション) 1300・1301と、ステーション内の各級関を駆動するドライバー 1 2 8 0 ~ 1 2 8 8 とが建行する。

ワーク・ステーション11は、システム内で唯一の一般ユーザが扱える端末機能を有している。これらの紹本機能には、次のものがある。(1)マルチフォントを使つて、印刷的文書を作成する機能、(0)テキスト、グラフ、イメージを遅在させた印刷的文書の作成機能、伽張井ファイルを保管し、検索し、電子メイルを使用する機能、(0)ユーザ・ブログラムを作成し、実行する機能、(0)ユーザ・ブログラムを作成し、実行する機能、(0)エーザ・ブログラムを作成し、実行する機能、(0)エーサイン(署名)、印

1267は、受信信号 (RD)、送信信号 (TX)、 キャリア·デテクタ (CD) の送受を行う。ケー プル19にデータが流れているか否かを、キャリ ア・デテクタ (CD) を検出することにより常時 監視し、データが無いとき送信信号(TX)を送 出するが、自分が送信したものと異なつたデータ を輸出することにより衝突したことを検出し、別 のタイミングで再送値を行う。その総合、ランダ マイサを備えることにより、衝突後、ランダム時 間が転過してから送信する。その似、ケーブル19 に流れるデータが自ステーションに列てたものか、 あるいは他ステーションを宛先とするものかを諌 別する。ローカル・パス1111には、パス・ア - ピタ1269、パス・コントローラ1270、 コントロール・シグナル1274、アドレス・ラ ッチ1271、アドレス・トランス1273およ びデータ・トランス1272が铰配され、LAN C (コントローラ) 1268にはパラレル・デー タで入力されるが、ケーブル19にはシリアル・ データを出力する。LANC1268内のパツァ

鑑システムを実行する機能、 (M) 秘密保持システムを実行する機能、 (M) 模型を作成する機能、 (M) 数数数処理機能、 (M) C A D (Computer Alded Design) 機能である。

次に、主なプログラムについて説明する。

(a) オペレーティング・システム (OS)
OSは(I) 契時間処理が 承視される部分 (OSカーキル) と(I) それ以外の処理部分 (OSエグセクティブ) に大切される。(I) の部分としては、処理 投放 割当て、ハードゥエア 報込み 制御、メモリ空間管理、 むがあり、(I) の部分としては、入山力処理、 タスク関連係、タスク実行制物、ソフトウエア初込/割出し、アドレス空間管理 および 保設 優能 むがある。

次に、 O S における主な 動作を述べる。
(1) プロセスの管理・・・・ プロセスはシステム中で
実行をスケジューリングする 基本単位であつて、
第18 図に示す各プロセンサーに 割り当てられて
実行される。 プロセスは、 実行機能によりシステム・プロセスとユーザ・プロセスに分けられる。

特開昭59- 64956 (14)

そして、優先 原位を有する プロセスはその 原位にしたがい、また同一原位の プロセスは ラウンド・ロビン・スケジュールにより、 それぞれ 実行される。また、 すべての プロセスには、 最低限の処理時間を定めるため、 クォンタムが 砂定され、その時間が消費されると 状態が 切替えられる。

第19回は、プロセスの状態とスワッピングを示す説明図である。

プロセスは、 帯象に より活動中(A C T I V E)と処理符ち(R E A D Y)と 帯象完了 符ち(W A I T)と 修止中(S U S P E N D)とがあり、 プロセスの 状態を えるの からに 不 するの いから ない から スワッピングに より あるの から 活動 中に 事象 符ちと する となり、 スワッピングに より 優先 関位の る。また、 活動 中に 事象 符ちとする。 となり、 スワッピングにより 優先 関位の のいちのから 補助メモリに 区 でれる。

数位1310の入出力ポート1313を介して入 出力制御コマンドを送出し、また入出力装置13 10の状態情報を入出力制御装置1311を介し て説み取り、入山力データの転送あるいは入出力 領域佾報データの転送を行う。また、システム補 助プロセス1304、アプリケーション・プロセ ス1303は、0S1290内のシステム・サー ピス呼出し処理ルーチン1318の手順にしたが つて、入川力要求を送出し、入川力実行を依頼す る。上配の入出力要求は、アプリケーション・プ ロセス1303においては、仮想入出力命令13 15のレベルであり、それが点線の経路1314 で転送されて、プロセス関連倡処理1319によ りシステム初助プロセス1304に戻り、実際の 命令與行嬰求1318として顕訳され、入出力制 御ルーチン1317に要求される。

(b) 仮想表示入力装置制御プロセッサ

各プロセスからの表示入力数配の制御は、他の

侧入出力处理

2 0 図は、 0 S の 入 出力 処 型 を 示 す 図 で あ る 。 す な わ ち 、 ワ ー ク ・ ス テ ー シ 目 ン 1 1 に 接 統 さ れ る す べ て の 入 出 力 装 壁 1 3 1 0 に 対 し て 、 0 S 1 2 9 0 内 に 入 出 力 割 御 ル ー チ ン 1 3 1 7 が 設 け 5 れる。 0 S 1 2 9 0 は 、 制 御 の 対 象 と な る 入 出 力

各プロセス1329には、それぞれ対応する数 の仮想發示入力裝置1325が設けられ、これら が実表示入力装配割当制御1323により1台の 実表示入力数で1321に同時に必示される。 同時に扱える仮想表示入力装配1325は、16 台までである。プロセスとのインタフェースは、 OS内の入出力側御ルーチンから仮想入出力命令 を転送することにより行う。また、投示部 1321 については、実表示入力数配1320に割り当て られたどきのみ、オペレータとのインタフエース が可能となり、入力部1322については、突要 示入力装置1320に割り当てられたときと、ブ ロンプト付きの入力操作のときに、オペレータと のインタフェースが可能である。なお、プロンブ トは、入力データを設す先のプロセスを簸別する。 ことができる。仮想表示入力後収1325の仮想 数示部1328では、基底側例と領域関例(プロ

特開昭59- 64956 (15)

セス対応の関値)の合成されたものが表示内容となり、仮想入力部1327では、実入力部1322からの入力データがそのまま入力できる。

仮創表示入力数型1325の機能としては、 (1) 薊 í i の 初 期 静 定 が で き る こ と 、 (1) 領 城 祠 面 が 静 定できること、側領域面面には、表示データの異 性に対応した画面属性を設定できること、♥リコー ド・データは英数字、カナ、特殊文字、漢字であ り、ワーク・ステーションの内字をすべて処理で きること、(M)コード・テータは文字パターン発生 の後、そのパターンを安示できること、Mペクト ル・コマンドはグラフ・パターン発生の後、その パターンを表示できること、VII圧縮パイナリッデ - 夕は、復号処理を施した後に表示できること、 (Vii) 生パイナリ・データはそのまま表示できるこ と、以設示データはコード・データ、ペクトル・ コマンド、圧縮パイナリ・データ、および生パイ ナリ・データの形式で受け付けられること。♡コ - ド・データは、特定の文字列を入力することに より、ベクトル・コマンドとして扱われること

(ESCコード)、 ぬ 表示の 側部に 関する 入力は、コード・データによる 表現と、 直接指示 係号 (マウス 尊による 係号)の 両方が 可能であること、 尊である。

次に、コード・データの表示に関しては、(I)表示位置が指定できること、(I) 初方向と概方向の指示ができること、(II) 初方向と概方向の指示ができること、側然 2 2 図 (a) に示すた崩之、第 2 2 図 (c) に示す中央協え、およびプロボーショナル (大きさを変える)が可能であること、等である。

大に、ベクトル・コマンドの投示に関しては、 あなコマンドとして、(I) 任意の表示位限が指定で きること、(II) 現在の投示位限からの相対的変位を 指定して、投示位限を変更できることを配配 対的変位の指定は、底角座標と模理のいずれれ も可能モードまたは輝終モードのいずれでは、 暗線モードまたは輝終モードのいずれでは、 であること、(M) 上記扱示位位の指定(I) (II) はで のなこと、(M) さらに、 が表示コマンド、に多角形表示コマンド、円表示コマンド、パイ表示コマンド(第23図(a) 20 周)、

円弧表示コマンド(第23図 (b) 参照)、翳円表示コマンド、スプライン曲線表示コマンド、グリッド表示コマンドが用いられる。

(b) ネントワーク 例 御 ブロ グラム

*ツトワーク・システムにおいては、ワーク・ステーション11が故障しても、システムの動作

に影響を及ぼさないようになっており、こうになっており、こうになっており、11やサーク・ステーション11になってあるようになってかるようになってが、できるようになってが、かつまっとの内部機構に制約を受ける、は、いつとなっている。では、では、でいるのでは、では、でいるのでは、のでは、ないに対している。では、ないになっている。

一道信手順においては、ワーク・ステーション11 自からが回線に接続されているか否かを検出することにより回線の接続となり、次に見掛上リンクが確立されていることによりリンクの確立となり、任意のトランスボート間で1つの通信が雑誌している。トランスボート間で1つの通立とれている間はできる。それている間はできる。

特開昭59- 64956 (16)

が 2 4 図 は、 本 発 明 の 実 純 例 を 示 す ブ リント・ ステーション の 僻 底 図 で あ る 。

サービス・ステーションの1つであるブリント・ステーション12は、他のステーション、ファクシミリ終假部から転送された文帝をブリントして 投京のメイル・ボックスに出力する他に、ローカ ル彼写も行う。

先ず、視線投入により、プロセッサ121はフロッピー・ディスク・ドライブ1351に起動をかけ、OSを呼び込んで、OSによりプログラムを呼ぶと、システムのプログラムが作動する。その後、すべてのプログラム (OSを含む) は、ハード・ディスク・ドライブ1361より呼び込まれる。

キットワークからケーブル19を介してデータが 野来すると、通信新知装置129、ローカル・バス1334を終てビット・マップ・メモリ122にこれらを一時格納し、そのデータを直接ハード・ディスク・ドライブ1361にスプーリングする。
プロセッサ121は、必要に応じてビット・マ

フブ・メモリ122にアクセスし、イメージ処別コニット(IPU)124の圧縮仲段器を介してメモリ間で再生を行い、ブリンク1331・ソータ1333を観動してこれをブライベート・バス1335を介して、ソータを入力する。スキャナ1332から取接データを入力する。スキャナ1335を介して 政ਲ ピット・マン 地域で いっぱん はい スード・ディス1351に 格納される。 1枚だけの場 イント 124 で圧縮された 後、ハード・ディスク・ドライブ1361かに スク・ドライブ1361か がに、ハード・ディスク・ドライブ1361か

次に、ハード・ディスク・ドライブ 1 3 6 1 かち 数 頁 の データを 読み 川 して ブリント する 場合、 用 都 の 大 き さ が 例 え ば A 4 の と き に は 、 メモリ 1 2 2 は A 3 を カ バー する 粋 景を 具 備 し て いる の て、 1 頁 目 の データを メモリ 1 2 2 に 転送 した 後、

また、ブリント・ステーション12において、ブリンタ1331、スキヤナ1332、ソータ1333がある一定時間来使用になつたとき、パラレル「/0123内のコントローラからの指示によりが減をオフする。コントローラ自身はスタンバイ・

モードで必要ポードには電融が供給されており、 キットワークからのデータ到新により、自動的に 全システムがパワーオンされる。

次に、各ポードについて説明する。

(I) C P U ポード (121) は、ブリント・ステーション 12 の管理的 機能を 有し、データの管理、 I / O の起動を行う。また、管理内容表示用 C R T 1341のターミナル・インタフェースやターミナル表示のコードコピー用のインパクト あるいは ノンインパクト・ブリンタのインタフェースを 具備している。さらに、コマンドまたは 処理の タイム・アウト用のタイマ、あるいは 1 / O 処理終 T 校知用のインターラブト 処理 機能を 具備している。

(II) メモリ・ポード (122,127) は、数容盤 3 M バイトを有し、用途によりピント・マンブ・メモリ127に分けられる。後者は、OS、プログラム、キャラクタ・ジェネレータ 数を格納し、一般的な処理に利用するためのO.5 M バイトを具備する。このワーキン

特間昭59- 64956 (17)

グ・メモリ127はローカル・バス1334に铰 祝され、I/Oとのパラメータの授受にも使用さ れる。前者は、ローカル・オツトワークやスキャ ナ1332から送られたデータ(コード、ペクト ル、ピクセル)を格納するもので、ローカル・パ ス1334とプライベート・パス1335に投税 され、2つのバスからのアクセスをアーピトレー ション(バス管理、決定)する機能を有する。し たがつて、スキャナ1332からのデータ、およ び プリンタ 1 3 3 1 への データは、ブライベート・ パス1335を介して直接転送できるため、転送 中でもローカル・バス1334を用いて他の作業 を並行して行うことができる。

側FDC/HDCポード (125) は、1/0ァ ロセッサを内職し、CPU121からの起動によ り、データ、OS、他のプログラムをメモり122 に転送し、あるいはメモリ122から転送する。 ポード125内にパツファ・メモリを備えている ので、I/Oプロセッサに含まれるDMA切能に より、ピット・マップ・メモリ122あるいはワ

ーキング・メモリ127との川でデータ、ブログ ラムのプロツク転送を行うことができる。フロツ ピー・ディスク・ドライプ1351とハード・デ イスク・ドライブ1381は、それぞれ4台まで 拡張できる。フロツビー・ディスク・ドライブ 1 351は、05。プログラムを格納し、またハー ド・ディスク・ドライブ 1 3 6 1 はフロツビーデ イスクの内容に追加して、データ、キャラクタ・ パターンを格納する。

(V)パラレルI/Oポード(123)は、98ピッ トのパラレル・インタフェース機能を有し、ブリ ン g 1 3 3 1 、スキャナ 1 3 3 2 、ソ - g 1 3 3 3 の各【/Oとのインタフエースを行う。ポード】 23上には1/0プロセッサを具備して、CPU 121からのパラメータにより、及大A3までの 國像のプリントあるいはスキャナ1332からの 説み込みを行い、各I/O閦留への一連の制御を 行う。データは、ローカル・バス1334を介す ることなく、底接プライベート・バス1335か 5ピツト・マツブ・メモリ122に 転送する。

なお、バラレルI/Oポード123からI/Oプ ロセッサを取り除くと、スレープのPIOボード となり、CPU121が取扱『/O機器を制御す ることができる。

(V)イメージ処理ユニット・ポード124は、デー 乡圧韜仰長用のボードで、ローカル・ネントワー クからの圧紛データをピツト・マツブ・メモリ1 22上で仲長し、またスキャナ1332からのデ ータを圧納して、ディスクに格納する準備を行う。 W) 通信制御装限ポード129は、ローカル・ネツ トワーグ19とブリント・ステーション12を投 設するインタフェース・ポードであり、少なくと も物則レイヤとゲータ・リンク・レイヤを含む。 すなわち、ワーク・ステーション11、ファイル・ ステーション13、コミユニケーション・ステー ション16,17、あるいは O C R ステーション 15歩から送出されてきたデータおよびコマンド を受信し、それらのステーションにプリント・ス テーション12のステータスを送信する。データ パス1335を別に設け、長時間処理中はこのブ は、コード、ベクトルを除いて、ピクセルは圧縮

データである。

プリント・ステーション12においても、ワー ク・ステーション11と同じような機能を有して おり、

(I) 各 I / O ブロセッサによるマルチ C P U 機能、 (II) ローカル・バス 1 3 3 4 と ブライベート・バス 1335の2パズ方式、側メモリのデュアル・ポ - トによる同時アクセス方式、M A 3 判1貝分の 関位データ用メモリ方式等が主なものである。 (1)マルチCPU方式・・・・・各1/〇内に1/〇処 理用のプロセッサをそれぞれ即け、メインCPU 121が各1/0プロセツサにパラメータを送る ことにより、各1/0を同時に、または見掛上同 時に動作させるので、システムのスループットは

(11) 2 バス方式・・・・・ 高歌かつ多州のデータの送受 を行うため長時間バスを専有する「/0に対して、 ローカル・パス1334と同様のプライベート・ ライベート・パス1335を砂用することにより、 ローカル・バス1334を閉放して、これを他の 処理に使用させることができるので、システムの スループットは向上し、I/Oの処理の高遊化が 図れる。

側メモリ・アクセスの個別化方式・・・・・メモリはデュアル・ポート構成を有し、連続したアドレス空間に配限されるが、あるアドレス範囲において致立に動作する。すなわち、一方のポートからるアドレス範囲(健小128Kバイト、母大512Kバイト)のアクセスが行われた場合には、そのアドレス範囲以外のアドレスは他方のポートスをのアドレスを処理が可能となる。

(V) 両像データ用メモリの 倍容派・・・・ ピット・マップ・メモリ 1 2 2 は 1 2 本 / ➡ の 回像データ用メモリとして A 3 利 1 頁分 の容量を備えているので、 A 4 判を ブリントする 場合には、連続 2 頁分を統川すことができる。

次に、ブリント・ステーション12におけるソ

フトウェアの動作を説明する。

(a) システム初期化・・・・ 批談オンの後、システムの各ポードを初期化し、ワーキング・メモリ 1 2 7 に所定のパラメータをセットし、その後、 O S をシステム・メモリ上にロードする。ロードされた O S は、システムの各 I / O を初期化し、ステーション・プログラムをロードする。

ステーション・プログラムは、ディスクの内容をチェックし、各「/Oのステータスをチェックしたが、メモリの所定位置に格納される。なお、電源メン直後のブートはフロッピー・ディスクからロードし、リブートはハード・ディスクよりロードする。

(b) データの入力・・・・・ (l) ローカル・ネットワークから入力したデータは、通信制御装置 1 2 8 よりピット・マップ・メモリ 1 2 2 上に圧縮されたデータとして格納され、ワーク・ステーション11により 指定されたファイルに格納される。 (i) スキャナ 1 3 3 2 からのデータ入力はバラレル I / O 1 2 3 よりプライベート・バス 1 3 3 5 を 通り ピ

ット・マップ・メモリ 1 2 2 上に格納される。ピット・マップ・メモリ 1 2 2 上の データは、イメージ処理ユニット 1 2 4 を通し圧縮され、ディスクにローカル・コピー・ファイルとして格納される。終了は、スキャナ 1 3 3 2 からの終了ポタンにより通知される。

終了時間をステーションの要求に応じて返送する。 俳スタンパイ・モード時(夜間等)に自動受信し た場合には、自動的に観測をオンしてスプーリン グレ、受偶終了後、再び低級をオフする。

(a) データ処理 ····· (1) ディスク内にスプーリン グされたジョブを「ローカル・コピー」、「特急 便」、「影道便」の脳に、さらにそれぞれの到着 脳に、ピット・マップ・メモリ122上に腕み出 し、ピクセルのみをイメージ処理ユニツト124 により伸長する。(11)ベクトルは、浙定のアルゴリ ズムによりドット・データ(ピクセル)に変換を 行う。コードはデイスク内およびワーキング・メ モリ127内のキャラクタ・ジェネレータを使用 し、ビクセルに変換する。なお、使用度の高いキ ヤラクタ・ジェネレータは、メモリ上に関かれる が、適合するキャラクタ・ジェネレータがない場 合は近似する中ヤラクタ・ジェキレータを判断し てそれを使用する。伽質説出し処理の際、各ステ ーションからの指示により、ノーマル・ブリント のときには、1頁目より沈み川し、阿面プリント

(推派便) のときには、2頁でとに関序を逆にし (2, 1, 4, 3 …) 、遊ブリントのときには、 **最終質より読み出す。NV特殊処理として、回転、** 変倍、類似フォント、近似やヤラクタ・ジエネレ ータ発生、およびマル秘処理がある。すなわち、 指定サイズの用紙はあるが、方向が90度違う場 合には自動的に回転して処理を行う。オペレータ による指示もできる。また、選択紙サイズがない とき、またはオペレータの要求があつたとき、0.5 ~ 2 倍まで 0. 1単位で変倍する。また、指定フォ ントがない場合、類似のフォントを定めて使用す る。さらに、桁定キヤラクタ・ジェネレータがな い場合、既存のキャラクタ・ジェネレータにより 発生させる。また、他ステーションからの指示に より、倒にスプーリングされ、コンソールから入 力されたパス・ワードにより判定し、ブリント・ アゥト処理を行う。

(4) ブリント・アウト・・・・ (I) ステータス・リードのため、紙サイズ、方向、トナー、ヒーター等のブリンタ1331の状況、およびジャム、ビン

散、用紙取り出しピンの紙ストツク最等のソータ 1333の状況を各1/Oより総み取る。 (1) ステータス保管のため、脱み取つたステータス は、アイドル中、ジョブ実行時に災新し、メモリ 上にストックしてステーションの要求、またはオ ベレータの要求に対し出力する。例ブリント開始 時、ステータスにより選択するもの(紙サイズ、 ピン指定、モード等)がすべて遊合している場合、 ブリンタ1331、ソータ1333に起動をかけ、 ジョブを実行する。パワーオフのときは、自動的 にパワーオンにする。ジョブ実行に先立ち、最初 にジョブ名、送り先、送り元、ページ、日付、時 間、プリント樹所等の情報をプリントしたカパー シートを発生する。印字位置は、ステーションの 指示による。(V) 次に、ジョブにより、ページの取 り出し方を選択し(1頁どとあるいは両仰)、デ ータ処則役、プリント・アウトする。全員プリン トした後、バツクシートの挿入を行い、次の同一 ピンへのジョブと区別する。(V) 近常のジョブ処理 中、ローカル・キツトワークから「特急便」が送

られてきた場合、ドキュメント単位で現在のプリ ントを終了させ、「特急便」を優先して行う。ま た、ローカル・コピー (スキヤナ1332からの コピー指示)が入力した場合には、ページ単位で 処理を中断し、ローカル・コピーを吸収先に処理 する。なお、ディスクへのスプーリングは、ブリ ント処理の合門に行う。MA異常校知は、すべてス テータスにより行い、ジャム、トナー・エンド、 ペーパー・エンド、ピン・オーパーフロー時には プリントを中止して、異常処理を行う。(1)ジョブ のは丁は、ソータ1333からのストック完了酒 知により検知する。異常時は、ワーク・ステーシ ヨン11や他の依頼ステーションにその旨を適知 する。また、完了したジョブは、消去する。なお、 ペーパーエンプティのときには、自動的に他のト レイを波す。さらに、1つのジョブ内に幾つかの ピンを選択することができる。 (VII) ステーション コンソール1341上に姿示するものには、ペー パーのセット・サイズ、現在のジョブ数、難べ~ ジ孜、ベーバー及及、処理中のジョブNO 、リビ

- ト 枚数、 ジョブ完丁、 ブリント完了時間がある。 第25 図は、 本発明の が施例を示すファイル・ ステーションおよびメイル・ステーションの 構成 図である。

プロセッサ (CPU1) 131は、ワーク・ステーション11のCPU1と何ーボードを用い、ファイル・ステーション13またはメイル・ステーション14のOSおよびプログラムを実行し、ステーション内の各ボードを制御する。フロッピー・ディスク・コントローラ (FDC) 135は、両面倍密度フロッピー・ディスク・ドライブ(IMB)133を制御する。このフロッピー・ディスク・ドライブ133は、システム生成なよびテキスト・データ入力用に使われる。また、ハード・

特間昭59-64956 (20)

ディスク・コントローラ (HDC) 136は、8° ウインチエスター・ハードデイスク・ドライブ (320MB MAX) 1336を殺犬4台まで 側御可能である。このハード・ディスク・ドライ プ1338には、テキスト・データ・ファイルお よびイメージ・インデツクスを記憶する。また、 光ディスク1337がない場合、イメージ処理用 エリアを確保する。さらに、OS、ブログラムを 常駐させ、その他、ロゼング用メモリとしても用 いる。次に、光ディスク・コントローラ (ODC) 137は、1×10¹⁰ ピット/片面 (レーザ) の 光ディスク1337を及大4台まで制御する。 この光ディスク1337では、イメージ・ファイ ル専用の記録/再生が行われる。次に、磁気テー ブ・コントローラ128は、20MB/谷のカー トリッジ 1/4 一般気テープ1338を制御する。 このカートリンジ 3/4 磁気テープ1338は、 ハード・デイスクに記憶されたテキスト・データ およびイメージ・インデックスのパツク・アップ 用に使用される。 次に、 V T R コントローラ141

は、オブションのビデオ・テープ・レコーダ13 3日とのインタフェース概能を有する。このVT R1339は、光ディスク1337に配録された イメージ・ファイルのパック・アップ用として使 われる。次に、CRTコントローラ132は、オ ペレータ・ガイダンス用として、CRTディスプ レイ1340に必要な同期個号、および映像個号 を発生する。キャラクタ・ジェネレータをROM として内臓するが、システム内に具備することも 可能である。CRTディスプレイ1340は、英 数字、カナ、配号、漢字のキャラクタ炎がと、グ ラフィック文字によるイメージ表示の混在表示機 能を有する。すなわち、CRTディスプレイ13 40は、モノクロ(緑)のラスタスキャン方式で あり、英数字表示は2000字/瞬而(80桁× 25行)、漢字表示は1000字/婀伽(40桁 × 2 5 行)、イメージ扱示は横3 2 0 ドット×様 450ドツト以上、である。次に、メモリ133 は、アドレス空間が約3MBであるが、必要に応 じて物数が可能であり、ワーク・ステーション11

のメモリ114と同一ポードを使用する。また、 デュアル・ポート・メモりであるため、バラレル シリアルI/O 134との間で、キーポード1 343,デジタイザ1344およびミニ旗字ドツ ト・プリンタ1345のデータを直接転送するこ とができる。次に、パラレル・シリアル【/O 134は、デジタイザ1344のためのシリアル 1/0インタフェース機能、サーポード1343、 ミニ漢字ドツト・プリンタ1345のためのパラ レル「/0ィンタフェース概能、およびメモリ1 33との間でキーポード1343、デジタイザ1 る44、ミニ拠字ドット・プリンタ1345のデ - タを、ローカル・パス1350を介すことなく、 **収擦転送する概能を有している。キーボード13** 43は、JISキー配列、オブションとして50 音覧およびASC11、チンキー、ファンクショ ン・キー(24個)を具備し、パス・ワード、姫 作指示および質問人力用に使用される。デジタイ ザ1344は、 阿伦入力用に使われ、分解館は12 本ノm、入力用紙サイズはB4捌サイズ、データ

転送方式はピット・シリアルである。ミニ漢字ドット・ブリンタ1345は、操作パラメータの出力装配として使用され、印字文字の報類として英数字カナ配号を181額、漢字を3418額+6

次に、汎用インタフェース 1 4 0 は、オブシロンで 散けられ、他ユニットとのインタフェース 機能を 備える。 すなわち、リコーシリアル・インタフェース (1 3 4 6)、 I E E E - 4 8 8 (1 3 4 7)、 RS - 2 3 2 C (1 3 4 8)、 Ethernet (1 3 4 9)の 4 和インタフェースの うち 3 科 まで 選択 可能である。

次に、、河保制御設駅(CCU))139は、ローカル・キットワークを介して伝送されるデータの投受に関する制御を行い、少なくともデータ・リンク・レベルまでの勝勝制御を行う。すなわち、データ・リンク勝解他として、データ・カブセル分別/相立(フレーミング、アドレシング、設り検出)およびリンク管理(チャキル割当で機能

特間昭59- 64956 (21)

ステーションのソフトウエア檘成図である。

ファイル・ステーション 1 3 は、ローカル・キットワーク・システムのドキュメント食取の役目を果し、各ステーションからのドキュメント・ペース・リトリーグ等の依領に応ずる。ドキュメント・ペース・システム(ブログラム)が走行し、システム全体のドキュメント、ファイルのパンク・アンマを行う。 年 2 6 図のシステム管理ユーティリティ 1 3 6 2 は、ログ・オン・ユーザ各級示、ジョフ取消指示、ボリューム・コピー、バック・アップを行う。

け酸しに使用され、プロセス間で競取/お込を任意に行うことができるので、1台と複数台間のデータ遊受が可能となる。また、プロセス間では、同一の仮想記憶メモリが共用され、これにはグローバル質域にダイナミックに確保されるものと、プロセス生成時にか的に確保されるものとがある。 城 2 7 図は、本発明の実施例を示すメイル・ステーションのソフトウェア構成図である。

メイル・ステーション14は、キットワーク内の 新研察務を受け 持つ。 銀局と子 所の 別が あつて、 親局は ハードウェア 的に 独立して 設けられるか、 あるいはコミュニケーション・ステーション16, 17、ファイル・ステーション13、マスタ・ワーク・ステーション11のうちの1つに ソフトウェア的に 同居する。子 同は、ソフトウェア的に 各ステーションに 例居する。

銀粉は、ネットワーク外からコミュニケーション・ステーション1日、17を近して到来したメイルの宛外分けを行い、製局と子局は各ステーション川の近保を行い、また阿製遊信も行う。

プロセスからの製水は、システム呼び出しの形で受け付けられ、システム内で銀行をスケジューリングする 基本単位により プロセスが プロセッサに割り当てられた後、 プロセッサ上で実行される。プロセスには、 実行機能により 実時 間処理 プロセスとフォーク・プロセスとがある。

プロセスは、それぞれ実行優先別位を持ち、その 関位により実行されるが、同一別位のプロセスは ラウンド・ロビンで実行される。また、すべての プロセスには、最低限の処理時間を与えるためク オンタムが設定され、与えられた時間の消費によ り状期を切り換える。

プロセス間の 逝信は、すべてシステム人出力を 逝して行われる。 遊信したい プロセスから、 相手を お短して関求が出されると、システム人力とし て相手に伝えられる。 事象の 設定、 発生、 完丁を 示すコモン・イベント・フラグは、 複数 プロセス 間で共用され、 番号で管理されて、 状態 強認の 通信に使用される。

メイル・ポツクスは、プロセス間のデータの受

コミュニケーション・ステーション局16,17 は、アイランド・ネットワーク外との通信を行う。 子局は、受信メイルの保管を行う。また、ワーク・ステーション局11 あるいはファイル・ステーション局13 は、依頼 概能を有し、例えばワーク・ステーション11 からファイル・ステーション 13 に対し、ブリント・ステーション1 2 へのデータ 転送依頼を行つたり、コミュニケーション・ステーション16,17 へのデータ 転送依頼を行うことができる。

メイルには、「迅速」「特面」と「親展」「特面」の制別があり、形式として、イメージ、グラフィック、テキストおよび文科データ、メッセージ、コマンドがある。

メール処理には、ドキュメント単位のスプーリング処理とジョブ実行処理があり、契行優先順位として「決選」と「普通」がある。状態の勘測としては、ACTIVE(活動中)、WAIT(得機中)、SUSPEND(一時停止)、およびREADY(準備完了)がある。

持周昭59-64956 (22)

2 7 図のシステム管理ユーティリティ1381 (特権のみ)には、ジョブ状態要示、ジョブ優先 順位変更、およびジョブ取消の機能があり、また アブリケーション・プロセッサー1382には、 定型フォーマットの登録機能がある。なお、第27 図は、ハードウェア的に独立した親局のソフトウェアを示している。

第28図は、メイル・ステーション (製局) における 宛先分け 処理の フローチャートであり、第29図はファイル・ステーション周における 依頼 処理の フローチャートである。

 了する。一方、京駅でなければ(1395)、スプールされているファイルをそのまま格納しておき (1399)、終了する。

2 9 図は、ファイル・ステーション局の処理を示しており、ワーク・ステーション 1 1 から 転送 依頼のためのパラメータが人力すると(1401)、これを待ち合わせキューに入れ(1402)、 所がくるとファイル・サーチを 行い(1403)、データ 転送 佐和の内容を散別して、依頼先に転送する(1404)。

第30図は、本発明の契筋例を示すOCRステーションの構成図である。

が 3 0 図において、 ブロセンサ 1 5 1 は、 ワーク・ステーション 1 1 の C P U 1 と同一ポードを用い、 0 S およびブログラムを 実行し、 0 C R ステーション内の各ポードを制御 する。 フロンビー・ディスク/ハード・ディスク・コントロー 9 1 5 6 は、 所 順 倍 密度 フロツビー・ディスク・ドライブ 1 4 0 6 (1 M B) およびハード・ディスク・ドラィブ (2 0 M B) 1 4 0 7 を 制御する。

フロッピー・デイスク・ドライブ 1 4 0 6 は、ローカル 処理の 場合、 0 C R ステーション 1 5 で ドキュメントが 認み取られたとき、 そのコードを格的する。ファイル・バッチ処理(オンライン)の 切合、ローカル・ネットワークの他のステーションから 遊られた イメージが 認識され、 その 結果がフロッピー・ディスクに 1 度格納された後、他のステーションから読み出される。

ハード・ディスク・ドライド 1 4 0 7 は、他のステーションから送られた 大松のイメージ・デークをスプーリングする他、 0 S およびプログラムを 常歌させる。また、ロギング用メモリとしても 使用される。

イメージ処型ユニット(IPU1)157は、 耐像データの圧納仲長を行う。 OCR数似が認識 できる 可像 情報は、データ圧納されていない 2 盤 化生データであるため、イメージ処理ユニット 1 57は、ローカル・ネットワーク上の他のステー ションから 転送されてきたデータ、つまりデータ 圧納された 朗像 データを生の 閉像 情報に 仲長 (再 生)する。

CRTコントローラ152は、モニタCRTディスプレイ1408に必要な制御信号 (阿切信号、映像信号)を発生する。

CRT1408は、主にオペレータ・ガイダンスを目的とする要示を行う。 扱示文字の報類は、 英数字、カナ、配号(最大128年)であり、80 桁×25行(7×9ドット)の関値であつて、リ ジェクト終価文字表示を行う。

パタレル I / O l 5 4 は、 l 2 ポート (9 6 ビ ツト) のパタレル I / Oィンタフェース機能を有

持聞昭59- 64956 (23)

し、メモリ153の1ポートとのデータ転送を可能にする。

キーボード 1 4 0 9 は、 J I S 配列の英数字、カナ文字、記号、ファンクション・キーを備え、ローカル処理の 場合の 各種 操作 入力用に使われる。ドット・ブリンタ 1 4 1 0 は、 J I S 1 2 8 類の 英数字、カナ、記号をブリントし、モニタ・ブリント用として使われる。

流化制御装置158は、データ伝送制御を行い、 他のステーションと全く同じく、データ・リンク・ レベルまでの防原機能を含む。

トランシーバ (TR) も、他のステーションで 脱帆したものと同じである。

第31図は、第30図のOCRスチーション15の外観斜視図である。

英字、科字、配号の活字と、英字、数字、配号、 カナ文字、PL/1配号の手書き文字の混在競取 りが可能である。文字の仮きは、3°以下、文字の 不揃いは 4.0 軸以下である。

前述のように、脱取可能な阿切殺は、非正額形式 の2似化された生データである。

第31 図で、CRTモニタ1408が上方に似たちれ、右方に通信制御部158が内蔵され、その瞬にフロッピー・デイスタ・ドライブ1406が最大2 重収納されている。 医体の上部にキーポード1409、左方にドット・ブリンタ1410とOCR 装限1411が収納されている。

第32図は、第30図のOCRステーションのソフトウェア 柳成図であり、第33図、 第34図はそれぞれローカル・バッチ、リモート・バッチ、リモート・バッチ、

· O C R ステーション 1 5 の 機能には、(I) ローカル・バンチ処理と(II) リモート・バンチ処理と(III) リモート・リアルタイム処理がある。

(I) ローカル・バンチ 処理 では、 O C R ステーション 1 5 のスキャナから 配み取つた データをディス

ク 1 4 0 6 に 役 作 し た 後 、 ェ ディ タ で 修 正 し 、 そ の 柿 果 を 他 の ス テ ー ション に 転送 し た り 、 ロ ー カ ル ・ ブ リ ン タ 1 4 1 0 に 削力 する 。

(ii) リモート・バッチ処理では、他のワーク・ステーション11から送られてきたデータをディスク1407に保管した後、エディタで修正し、その結果を他のステーションに転送したり、ローカル・ブリンタ1410に出力する。

(曲) リモート・リアルタイム 処 類 では、 他の ワーク・ステーション 11から 送られてきた データをリアル・タイムに 財 跳し、その 結果を 返送する。

システム管列ユーティリティ1428では、ジョブ入力、ジョブ取消、ジョブ優先版位変更があり、 破後の2つは特権命令のみである。 アブリケーション・ユーティリティ1429は、フォーマット登録、変更、エディタがある。

が33以のた頃の開始は(I)ローカル・パッチ処 別、右側の開始は(II)リモート・パッチ処理である。 ローカル・パッチでは、スキャナから入力すると (1431)、IPU157でデータ圧紛した後

(1432)、ディスクに入力スプーリングを行 う(1433)。一方、リモート・パッチでは、 メイル・ステーション14から入力すると(14 32)、位ちにディスクに入力スプーリングする (1433)。 ディスクから 読み 川して データ 伸 及した後(1434)、エディタで修正し(14 35)、超額して(1436)、ディスクに出力 スプールし(1437)、ローカル・パツチのと きには、ローカル・ブリントし(1438)、リ モート・パツチのときにはメイル・ステーション 14に出力する(1439)。次に、リモート・ リ.アルタイムでは、作る4図に示すように、メイ ル・ステーション15から入力すると(1451)、 ディスク1407に入力スプールし(1452)、 IPU157でデータ伸及した後(1453)、 OCR鉄位1411で財職し(1454)、ディ スク1407に出力スプールしてから(1455)、 メイル・ステーション15に出力する(1456)。 第35回は、本発明の収施例を示すドCS(ラ

アクシミリ・コミユニケーション・ステーション)

特開昭59- 64956 (24)

の构成図である。

ド C S 1 7 の 機能は、 (1) キットワークのデータフォーマット (コード、ベクトル、 圧 動されたピクセル) をファクシミリ・データ (8 ドット/ mの 比較 データ) に 密換して、 婚末ファクシミリ に 送信する。 (1) 送佣されてきたファクシミリ・データを ネットワークのデータ・フォーマットに 変換して、 任 遠の ステーションに 転送する。 飼 ネットワークのデータ・フォーマットで文約ファイルとして保管する。 (1) 送信 受信 状況の 情報 管 理 を 行う。

が 3 5 段において、プロセッサ 1 7 1 は、キーボード 1 4 6 1、 C R T 1 4 6 0 を 孤して F C S の 概能をコントロールする。 ネットワーク内のステーションと 近信のコントロールを行う。 F C S 1 7 内でのアプリケーション・コントロールを行う。 他のファクシミリ 装置 との近信のコントロールを行う。

フuツビー・デイスク・コントローラ (FDC) 177、ハード・デイスク・コントローラ (HDC) 178は、ローカル・フアイルとして文章のパウ イメージ処理ユニット179は、FCS17で行うデータ処理として、12×12 (*ットワーク・データ・フォーマット)と8×8 (FCSデータ・フォーマット)の密度変換を行うとともに、ネントワーク・ステーションとのデータ転送用のデータ圧納・伸長を行う。

通信制御設改180は、ローカル・ネットワークを通してデータ転送する際の伝送制御を行う。 ピット・マップ・メモリ(RAM25MB)172は、FCSステーション17で発生するピッ

ト・マップ・データを格納する。

ド A X · I P U 1 7 3 は、ファクシミリ通信のためのデータ処理、すなわち幣政変換(8 × 8 ↔ 8 × 7.7、8 × 8 ↔ 8 × 3.85) および圧納・仲 長 (M H 、M R および S M R) を行う。

が36以は、FCSのソフトウェア構成図である。

ド C S の 機能は、(i) キットワーク外のファクシミリ 投版から送られてきたファックス・メール(データ) を密度変換した後、メイル・ステーション 1 5 に 転送する。(i) キットワーク内のワークステーション 1 1 またはファイル・ステーション 1 3 からメイル・ステーション 1 5 を 稲由して 転送されたファックス・メール (データ) を密度変

換した後、ネットワーク外のファクシミリ数既に 低送する。ファンクス・メールには、普通便と、 速遠便があり、また間報も行うことができる。

したがつて、FCS17の処理としては、ドキュメント単位のスプーリング処理と、ネットワーク外からネットワーク内からネットワーク外への通信および変換処理と、ネットワーク内からネットワーク外への通信を優先するとともに、ネットワーク内からネットワーク外への通信に2レベル(「連選」、「普通」)を設けて、「連選」な優先させる。

システム管理ユーティリティ1477には、ジョブの取消とジョブ優先履位変更があり、いずれも幹傷命令である。

部37日は、FCSにおけるネットワーク外かちネットワーク内への適保妊期のフローチャートである。

外部ドライバからデータ (8本/m) を受取ると (1481)、IPUにおいて帮展破後 (8本/

特間昭59- 64956 (25)

mm → 1 2 木 / mm) を行つた を (1 4 8 2) 、 同じ く I P U に おいて データ 圧 却 を 行い (1 4 8 3) 、 ディスクに スプーリング して (スケ ジューリング) (1 4 8 4) 、メイル・ステーション 1 4 に 転送 する (1 4 8 5) 。

第38 図は、FCSにおけるネットワーク内か 5 ネットワーク外への頭信処型のフローチャート T ある。

メイル・ステーション 1 4 からデータ(1 2 本 / mm)を受取ると(1 4 8 1)、デイスクにスプ ーリング(スケジューリング)し(1 4 9 2)、 I P Uにおいてデータ仲技を行つた後(1 4 9 3)、 メモリにおいてピットマップを作成し(1 4 9 4)、 何び I P Uにおいて際度変換(1 2 本/ mm→8本/ mm)を行い(1 4 9 5)、外部ファクシミリード ライバに転送する(1 4 9 6)。

以上親明したように、本発明によれば、同一強物、あるいは同一地域内における文書作成、復写印例、保管検索、伝達を総合的に行うことができ、またシステムの批張、変更が簡単であるため、当

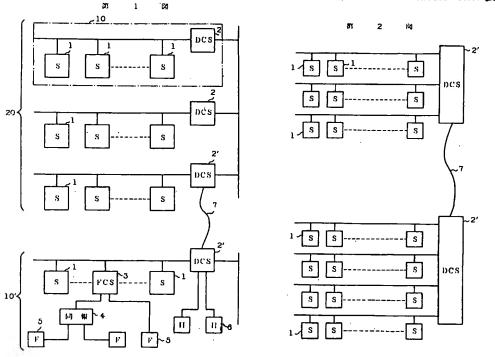
初から最終システムの導入を検討する必要がなく、 また各ステーションはイメージ情報を含む各種データを取り扱うことができるので、1台で各種薬 務を処理することが可能であり、各専用鑑束を制 関する場合に比べて、機器の1台当りの効率的な 活用が可能であり、さらに高価なシステムの資源 を共用できるので、システムの全コストを所減することができる。

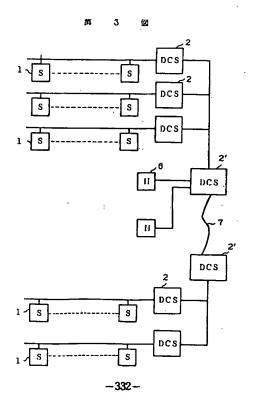
4. 図面の簡単な説明

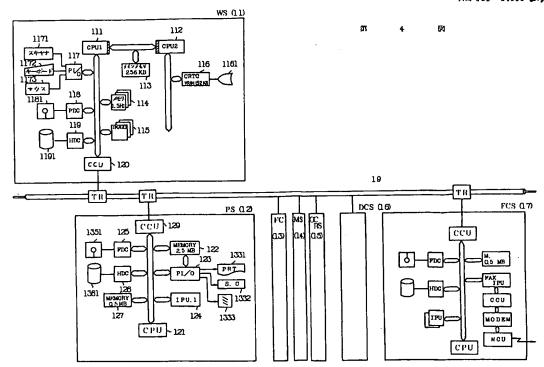
第19匁はワーク・ステーションにおけるプロセ スの状態とスワッピングを示す凶、第20凶はワ - ク·ステーションのOSの入出力処理を示す図、 第21図は仮想表示入力数限制御プログラムの説。 明図、新22図、新23図はそれぞれコード・デ - タの表示方法およびベクトル・コマンドの表示 形式を示す図、が24図は本発明の収施例を示す プリント・ステーションの構成図、作25回は本 発明の実施例を示すファイル・ステーションおよ びメイル・ステーションの构成図、布26図は本 発明の攻施例を示すファイル・ステーションのソ フトウェア構成図、第27図は本発明の実飾例を ポすメイル・ステーションのソフトウエア 柳成図、 新28凶はメイル・スチーションにおける宛先分 け処理のフローチャート、第29岁はファイル・ ステーション形における依頼処理のフローチャー ト、か30回は本発明の実際例を示すりCRスチ - ションの构成図、紡31段は鋳30図のOC R ステーションの外観斜視図、第32回は第30図 の೧CRステーションのソフトウェア构成図、第

11:ワーク・ステーション、12:ブリント・ステーション、13:フアイル・ステーション、14:メイル・ステーション、15:0CRステーション、16:データ・コミユニケーション・ステーション (DCS)、17:ファクシミリ・コミユニケーション・ステーション (FCS)、10:**ソトワーク・ケーブル。

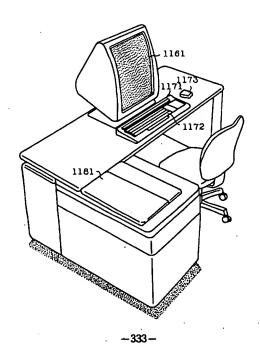
特許出順人 株式会社 リ ョ 一向 代 即 人 弁甲士 四 村 雅 俊

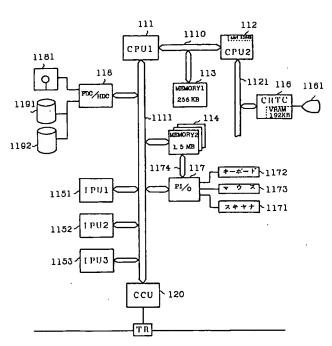




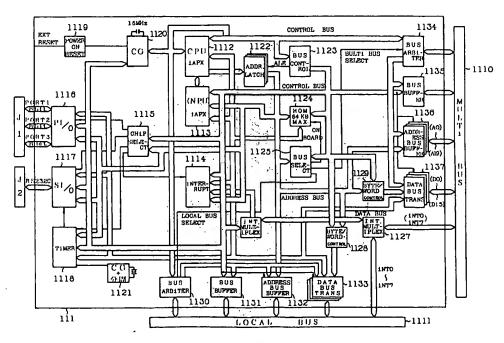


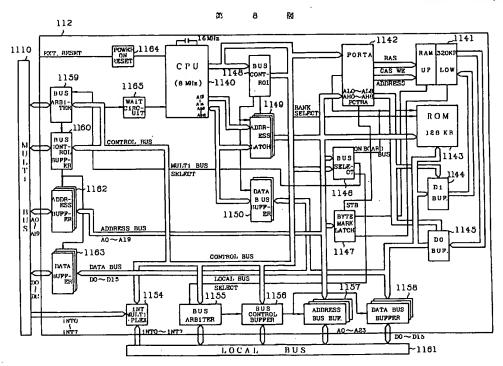
5 · ⊠



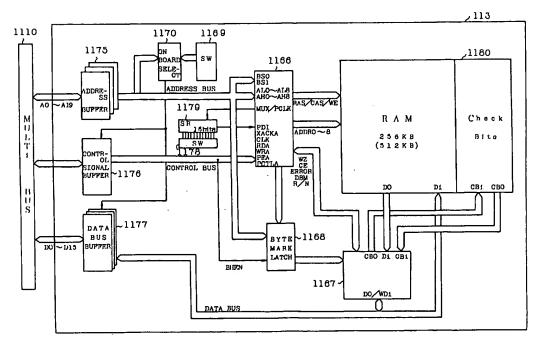


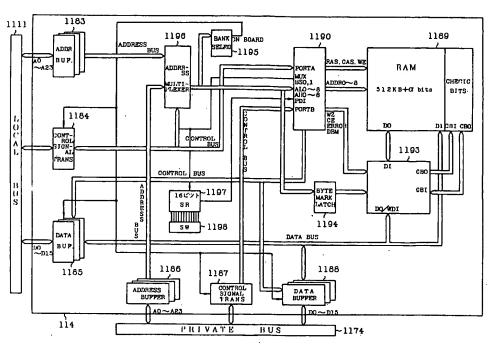
tr: 7 50

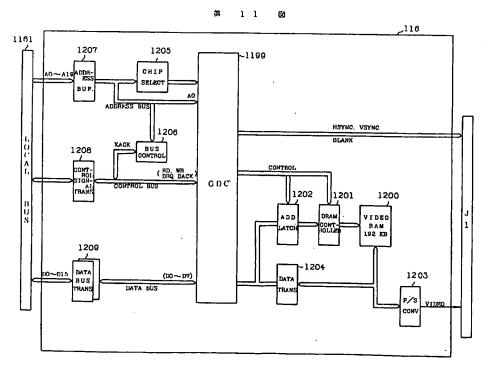


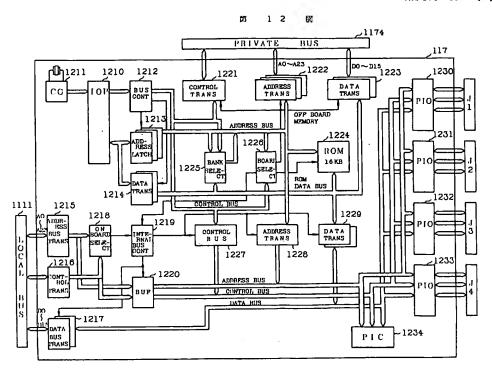


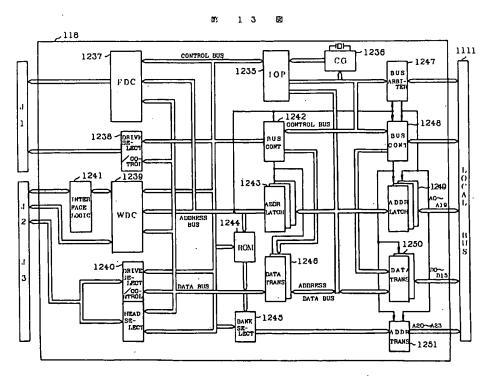


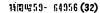


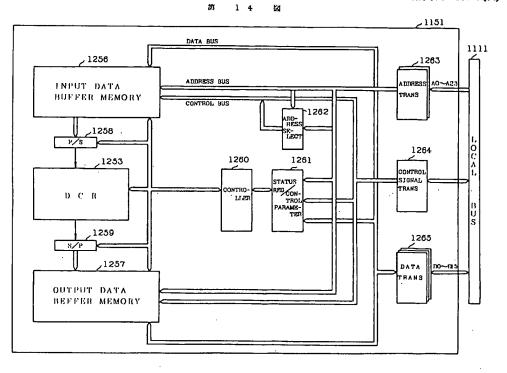


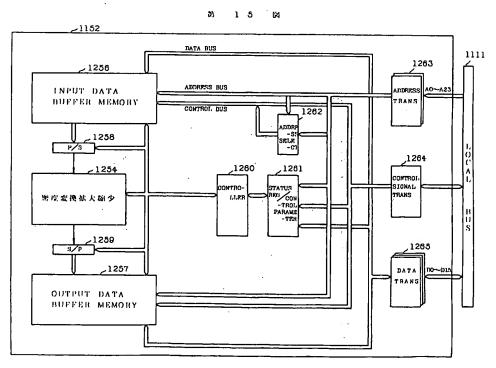


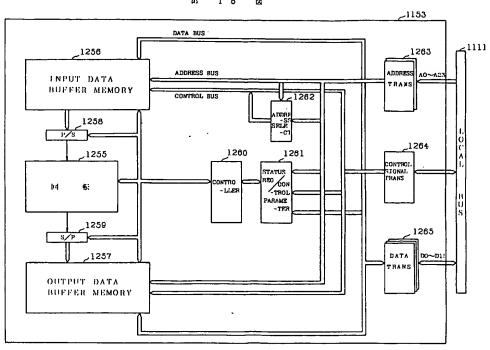


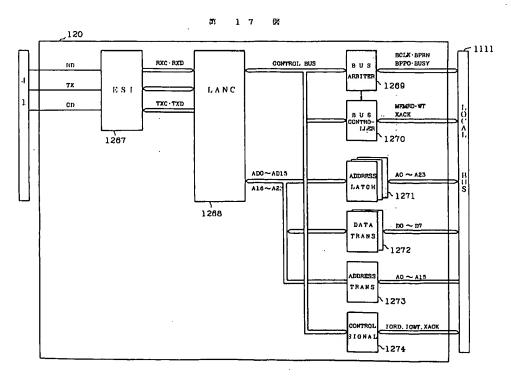


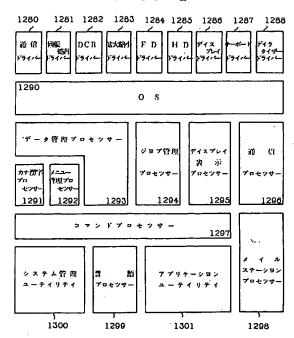


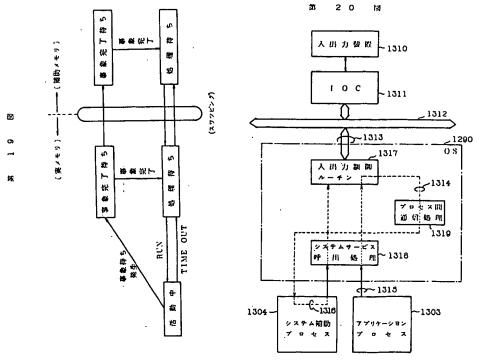




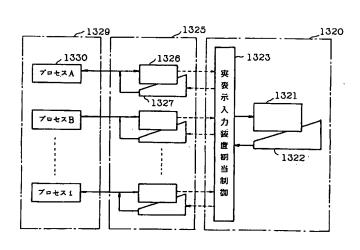


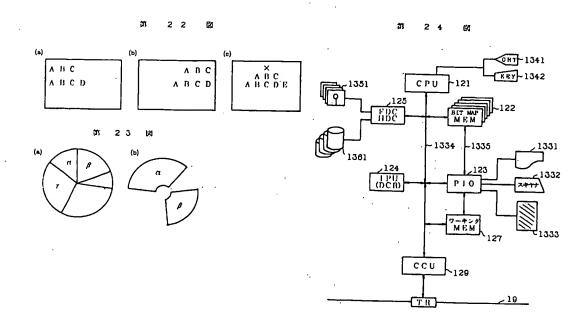


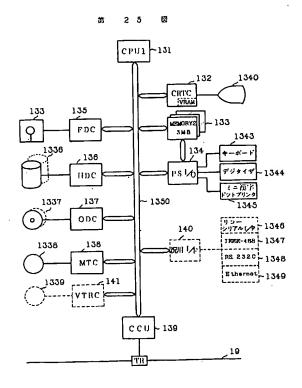


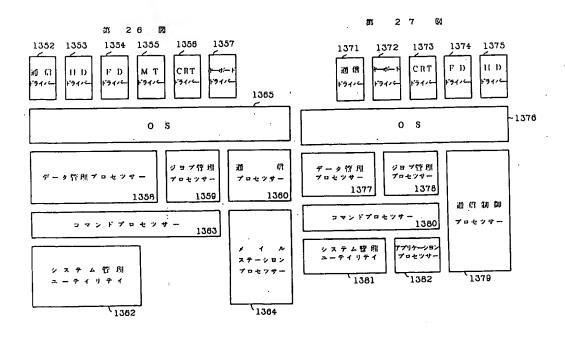


第 21 図

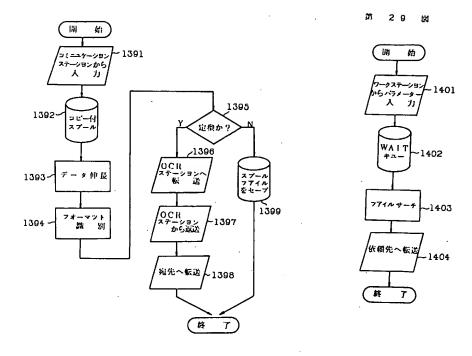




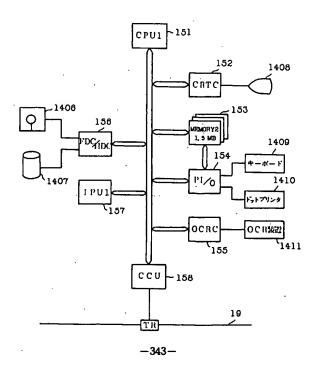




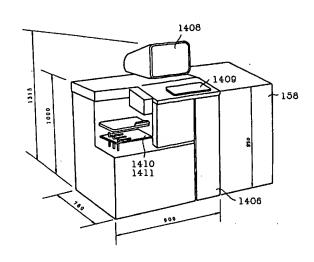
Control of antical engagement excitors and or a magnification of



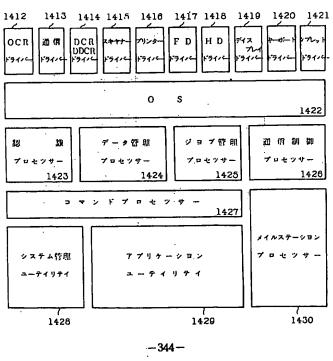
3 0 ⊠

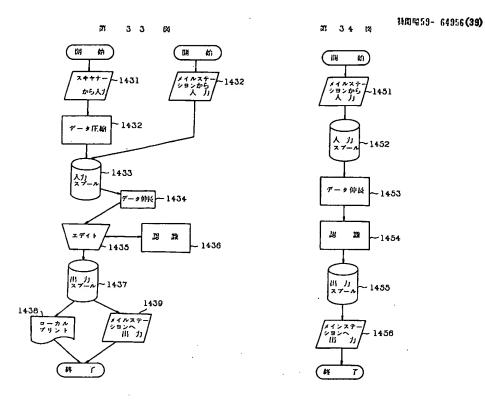


第 3 1 🖾



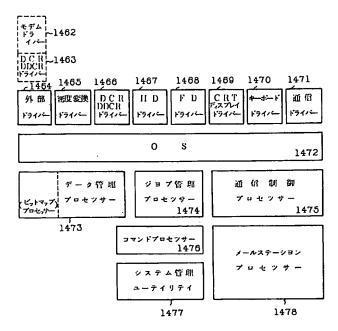
前 3 2 図,

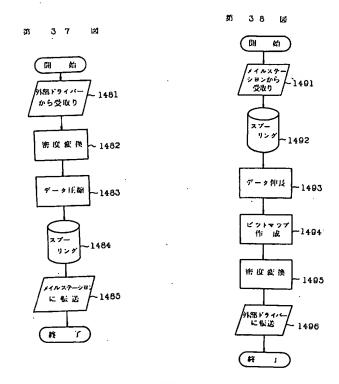




1457 177 172 173 173 173 174 1459 1460 CRT CPU1 175 176 NCU

. .. .





第1頁の続き

切発 明 者 磯部裕正

東京都大田区中馬込1丁目3番 6号株式会社リコー内 特周昭59- 64956 (41)

手 税 補 正 符 (自场) 3 18 8 8 8 7 章 12 章 1

特許疗長官 岩 杉 和 央 微

1. 事件の表示

明和 57 年 特 許 m m 175938 9

3. 紹正をする者

事件との関係 特許出顧人

(674) (674) (674) (774

4. 化 型 人

住 所

東京都新宿区西新宿1丁目18番15号中市ビル7階 程度の30348-5035人

(7727) 升型士 四 村 雅

5. 10 T to 4 to 11 H

5. き 補近により増加する発明の数

0. 毎 細正の対象

明細費の「発明の詳細な説明」の解および図面

7. 00 前正の内容

別紙の直り

(1) 明 畑 豊 郎 2 9 賈 9 行 目 に 「ス キ ヤ ナ 1 1 7 1、」 と ある の を 削 除 する。

② 明 相 4 第 3 2 頁 1 4 行 目 に 「 1 0 2 4 K B 」とあるのを、「 2 5 6 K B 」と 袖正する。

(3) 明栩 耕 前 6 2頁 9 行目に「コードコピー用」とあるのを、「ハードコピー用」と結正する。

(4) 明朝時期62頁15行目に「終客盤」とあるのを、「総容景」と初正する。

(5) 明期 作 新 6 9 頁 8 行目に 「「 特 ね」」とあるのを、「「 至 私」」と 樹正 する。

(6) 叫翻貨新70頁8行~7行目に「「特象便」」 とあるのを、「「監象便」」と補正する。

77 明朝海朔72頁20行目に「「物象便」」と あるのを、「「至叙便」」と結正する。

(B)可能治のアンロ2行目に「「特別便」」とあるのを、「「五谷便」」と初正する。

(9) 明如 敬称 7 4 夏 1 7 行~ 1 8 行目に 「フロッピー・ディスク・ドライブ (IMB) 1 3 3 」と あるのを、「フロッピー・ディスク・ドライブ(1 MB) 1 3 3 5 」と 細正する。 QO明 細 香 第 8 8 頁 9 行 ~ 1 0 行目に 「 左 方に ド ットプリンタ 1 4 1 0 と 0 C R 装 世 1 4 1 1 」と あるのを、「 C R T 左 の 台上に ドット・プリンタ、 左下力に O C R 装 位 1 4 1 1 」と 卻正する。

(11)図函の維な図、 第 5 図、似 7 図、 所 1 2 図、 底 1 3 図および第 2 5 図を 孫付図面の赤で訂正し てあるとおり 和正する。

(新 1 図 V RAH ・ V RAM、 新 5 図 1181 ・ 1171 新 7 図 BULT 1 BUS ・ MULT 1 BUS、 館 12 図 BUS ・ BUT、 新 1 3 図 CO ・ T ROL ・ CONTROL 新 2 5 図 1 3 3 ・ 1 3 3 5) n 5 🕸

